PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

06-252909

(43)Date of publication of application: 09.09.1994

(51)Int.CI.

H04L 7/00 H04B 7/26 H04J 3/06

H04Q 11/04

(21)Application number: 04-198951

(71)Applicant:

AMERICAN TELEPH & TELEGR CO <ATT>

(22)Date of filing:

03.07.1992

(72)Inventor:

FARWELL CHARLES Y HEARN MICHEL L

HEIDEBRECHT RICHARD M

HO KELVIN K

SPENCER DOUGLAS A

(30)Priority

Priority number: 91 727492

Priority date: 09.07.1991

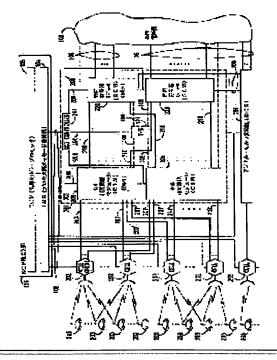
Priority country: US

(54) COMMUNICATION SYSTEM AND CALL PROCESSOR

(57)Abstract:

PURPOSE: To synchronize an operation between units in a communication system in which transmission delay between the units can not be predicated.

CONSTITUTION: This device is provided with an exchange system 201 synchronizing with the timing signal of a public telephone network, and a radio telephone 203 and a cell base station 202 synchronizing with another clock, and transmission delay between the cell base station and the telephone network is fluctuating. The exchange system is provided with a digital communication interface to the telephone system, and the connection of this interface with the telephone system is synchronized with the telephone system, and the connection with the cell is always synchronized with the telephone system. The processor sometimes adjusts a phase relation with the operation of the telephone system for operating each call in the prescribed frame of a phase relation with the operation of the cell processing the call, and realizing and maintaining the operation in the prescribed frame. The fluctuation of the phase relation and the timing adjustment of a period between packets can be absorbed by the packet exchange communication between the cell and the exchange system and the circuit exchange digital communication between the exchange system and the telephone system.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

12.04.1993

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

2132129

[Date of registration]

12.09.1997

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2003 Japan Patent Office

(19)日本国特許庁 (JP) (12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平6-252909

(43)公開日 平成6年(1994)9月9日

(51)Int.Cl. ⁵	識別記号	庁内整理番号	F I	技術表示箇所
H 0 4 L 7/00	В	7741-5K		
H 0 4 B 7/26	109 N	7304-5K		
H 0 4 J 3/06	Z	8226-5K		
H 0 4 Q 11/04	304 A	9076-5K		

請求項の数18 FD (全 63 頁) 審査請求有

(21)出願番号 特願平4-198951

(22)出願日 平成 4年(1992) 7月 3日

(31)優先権主張番号 727492 (32)優先日 1991年7月9日 (33)優先権主張国 米国(US)

(71)出願人 390035493

アメリカン テレフォン アンド テレグ ラフ カムパニー

AMERICAN TELEPHONE AND TELEGPAPH COMPA NY

アメリカ合衆国 10013-2412 ニューヨ ーク ニューヨーク アヴェニュー オブ ジ アメリカズ 32

(72)発明者 チャールズ ワィ。フェアウェル

アメリカ合衆国 80220 コロラド デン ヴァー、オードラ ストリート 1620

(74)代理人 弁理士 三俣 弘文

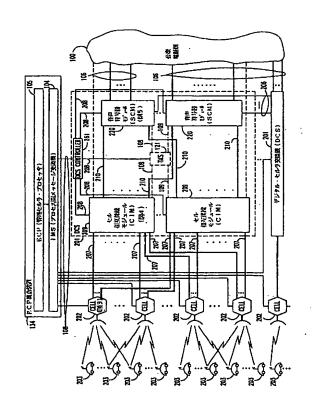
最終頁に続く

(54)【発明の名称】 通信システムおよび呼処理装置

(57) 【要約】

【目的】 ユニット間の伝送遅延が予測できない通信シ ステムにおいて、ユニット間の動作を同期させる。

【構成】 公衆電話網のタイミング信号600に同期した 交換システム201、別のクロック1000に同期した無線電 話203とセル基地局202を有し、セル基地局・電話網間の 伝送遅延は変動的である。交換システムは、電話システ ムへのデジタル通信インタフェース264を備え、このイ ンタフェースの電話システムへの接続は、電話システム に同期し、そのセルへの接続は、通常電話システムに同 期しているが、そのプロセッサ602は、各呼に対し、そ の呼を処理中のセルの動作への位相関係の所定の枠130 2,1402内で動作し、所定の枠内の動作を実現・維持する ために電話システムの動作への位相関係をときどき調整 する。セル・交換システム間のパケット交換通信350と 交換システム・電話システム間の回路交換デジタル通信 により、位相関係の変動とパケット間の期間のタイミン グ調整が吸収される。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 公称周波数および第1の位相を有する第1のクロック信号により指示される時刻に、(a)出て行く通信トラヒック(以下において「出行通信トラヒック」と称する)の送信、および(b)入って来る通信トラヒック(以下において「入来通信トラヒック」と称する)の受信、の少なくとも一方を行う第1のユニットと、

前記公称周波数を有する第2のクロック信号によって指示される時刻に、受信された(a) 入来通信トラヒック、および(b) 出行通信トラヒック、の少なくとも一方を送信する第2のユニットと、

(a) 前記公称周波数を有し、かつ前記第1の位相から調節できるように固定された第1の量だけ転位させた第2の位相を有する第3のクロック信号によって指示された時刻に、第1のユニットから受信した出行通信トラヒックを第2のユニットに送ること、および(b) 前記公称周波数を有し、かつ前記第1の位相から調節できるように固定された第2の量だけ転位させた第3の位相を有する第4のクロック信号によって指示された時刻に、第2のユニットから受信した入来通信トラヒックを第1のユニットに送ること、の少なくとも一方を行うことによって前記の第1および第2のユニット間の通信のインタフェースをとる第3のユニットと、

前記第2のユニットを前記第3のユニットと接続し、それぞれ第2のユニットおよび第3のユニットによって受信のためにそれぞれ第3のユニットおよび第2のユニットに送られる通信トラヒックを伝送し、変動性の伝送遅延を有する通信媒体と、

(a) 前記の受信された出行通信トラヒックの第2のユニットによる送信の時刻に先立つ第1の所定の時間枠の中で、第2のユニットが第3のユニットから出行通信トラヒックを受信するかどうかを判断する第1の手段、および

(b) 前記の受信された入来通信トラヒックの第3のユニットによる送信の時刻に先立つ第1の所定の時間枠の中で、第3のユニットが第2のユニットから入来通信トラヒックを受信するかどうかを判断する第2の手段のうちの少なくとも1つからなる遅延決定手段と、第2のユニットにおける出行通信トラヒックの受信が第1の枠から外れていると判断するか、または第3のユニットにおける入来通信トラヒックの受信が第2の枠から外れていると判断した場合、これに応じて、前記の対応する枠から外れている受信を対応する枠の中に移すために、第2または第3の位相の第1の位相からの変位量を加減する第3の手段とを備えたことを特徴とする通信シ

【請求項2】 第2のユニットにおける出行通信トラヒックの受信が前記第1の時間枠より遅れていると第1の手段が判断した場合、これに応じて、前記第3の手段

ステム。

が、前記第1の位相からの前記第2の位相の変位量を小さくすることを特徴とする請求項1記載のシステム。

【請求項3】 第2のユニットにおける出行通信トラヒックの受信が前記第1の時間枠より進んでいると第1の手段が判断した場合、これに応じて、前記第3の手段が、前記第1の位相からの前記第2の位相の変位量を大きくすることを特徴とする請求項2記載のシステム。

【請求項4】 第3のユニットにおける入来通信トラヒックの受信が前記第2の時間枠より遅れていると第2の手段が判断した場合、これに応じて、前記第3の手段が、前記第1の位相からの前記第3の位相の変位量を大きくすることを特徴とする請求項1記載のシステム。

【請求項5】 第3のユニットにおける入来通信トラヒックの受信が前記第2の時間枠より進んでいると第2の手段が判断した場合、これに応じて、前記第3の手段が、前記第1の位相からの前記第3の位相の変位量を小さくすることを特徴とする請求項4記載のシステム。

【請求項6】 前記第3の手段が、通信の開始時に前記の第1および第2の変位量を、1ステップに、対応する枠の外にある前記受信を対応する枠の中に移すのに必要な量だけそれぞれ調整し、さらに通信中に前記の第1および第2の変位量を、一連のステップにおいて各ステップ中に同じ所定量の整数倍だけ調整することを特徴とする請求項1記載のシステム。

【請求項7】 前記第3の手段と連携して動作し、前記 第2の位相の変位量が増大されている間は、第1のユニ ットから送信される出行通信トラヒックに付加的なトラ ヒックを挿入して第3のユニットに前記の付加的なトラ ヒックを受信させ、前記第2の位相の変位量が縮小され ている間は、第3のユニットによって受信される出行通 信トラヒックから第1のユニットによって送信される出 行通信トラヒックの一部を削除し、さらに前記第3の位 相の変位量が増大されている間は、第3のユニットによ って受信される入来通信トラヒックに付加的なトラヒッ クを挿入して、その付加的なトラヒックを第1のユニッ トに送り、前記第3の位相の変位量が縮小されている間 は、第1のユニットに送信される入来通信トラヒックか ら第3のユニットによって受信される入来通信トラヒッ クの一部を削除する第4の手段をさらに備えたことを特 徴とする請求項1記載のシステム。

【請求項8】 前記第1のユニットが、出行通信トラヒックのストリームを送信し、かつ入来通信トラヒックのストリームを受信し、

前記第2のユニットが、受信した入来通信トラヒックのパケットを送信し、かつ出行通信トラヒックの送信のために出行通信トラヒックのパケットを受信し、前記第3のユニットが、

第1のユニットから出行通信トラヒックのストリームを 受信し、これに応じて、受信した出行通信トラヒックを パケット化して、その受信した出行通信トラヒックの前 記パケットを第2のユニットに前記第3のクロック信号 によって指示される時刻に送信する第4の手段と、

第2のユニットから入来通信トラヒックのパケットを受信し、これに応じて、その受信した入来通信トラヒックのパケットを非パケット化して、その受信し非パケット化した入来通信トラヒックを第1のユニットに向けて第4のクロック信号によって指示される時刻に送信する第5の手段とを備え、

第2のユニットが第3のユニットから出行通信トラヒックのパケットを前記第1の所定の枠の範囲内で受信するかどうかを、前記第1の手段が判断し、さらに第3のユニットが第2のユニットから入来通信トラヒックのパケットを前記第2の所定の枠の範囲内で受信するかどうかを、前記第2の手段が判断することを特徴とする請求項1記載のシステム。

【請求項9】 本装置(呼トラヒック処理装置)と、本装置に接続され変動性の伝送遅延を有する通信媒体

前記通信媒体に接続され、かつ各々が無線電話から受信された符号化された入接続呼トラヒック(入って来る呼トラヒック)の第1のフレームを収容する第1のパケットを前記媒体を通して本装置に送り、かつ本装置から前記媒体を通して受信した出接続呼トラヒック(出て行く呼トラヒック)を符号化された出接続呼トラヒックの第2のフレームを収容する第2のパケットに収容して前記無線電話に送る少なくとも1つのセルと、

前記セルを相互に接続するとともに、本装置から受信した入接続呼トラヒックの第1のデジタル・ストリームを伝送先に経路選択して送ることにより、また伝送元から受信した出接続呼トラヒックの第2のデジタル・ストリームを本装置に経路選択して送ることにより前記セルと電話網とを相互に接続する移動電話交換システムとを備えたセルラ無線電話システムにおいて、

前記の第1および第2のデジタル・ストリームが、公称 周波数および第1の位相を有し、電話網から得られる第 1のクロック信号に同期され、前記セルによる入接続呼 トラヒックおよび出接続呼トラヒックの伝送が、前記公 称周波数を有する第2のクロック信号に同期され、前記 呼トラヒック処理装置が、

出接続呼トラヒックの第2のデジタル・ストリームを第1のクロック信号に同期して受信し、その受信した出接続呼トラヒックを符号化し、その符号化した出接続呼トラヒックの第2のフレームを、前記公称周波数を有し、かつ前記第1の位相から調節できるように固定された第1の量だけ変位した第2の位相を有する第3のクロック信号に同期して送信する出接続ボコーダ手段と、

前記公称周波数を有し、かつ前記第1の位相から調節できるように固定された第2の量だけ変位した第3の位相を有する第4のクロック信号に同期して前記の符号化された入接続呼トラヒックの第1のフレームを受信し、そ

の受信した入接続呼トラヒックを復号して、入接続呼トラヒックの第2のデジタル・ストリームを前記第1のクロック信号に同期して送信する入接続ボコーダ手段と、前記出接続ボコーダ手段から前記の符号化された出接続呼トラヒックの前記第2のフレームを受信し、前記公称周波数を有し、かつ前記第1の位相から調節できるように固定された第3の量だけ変位した第4の位相を有する第5のクロック信号に同期して前記第2のパケットを前記セルに送る出接続処理手段と、

前記セルから前記第1のパケットを受信し、その受信した第1のパケットを前記第1のフレームへと非パケット化して、前記公称周波数を有し、かつ調節できるように固定された第4の量だけ第1の位相から変位した第5の位相を有する第6のクロック信号に同期して前記第1のフレームを前記入接続ボコーダ手段に送る入接続処理手段と、

前記第1のクロック信号から前記の第3、第4、第5および第6のクロック信号を得るためのクロック信号発生手段と、

前記入接続処理手段による第1のフレームの前記入接続ボコーダ手段への伝送の時刻に先立つ第1の所定の時間枠の範囲内で、前記入接続処理手段が第1のパケットを受信するかどうかを判断する第1の手段と、

前記セルによる前記の受信された出接続呼トラヒックの前記移動電話への送信の時刻に先立つ第2の所定の時間枠の範囲内で、前記セルが第2のパケットを受信するかどうかを判断する第2の手段と、

前記の第1のパケットの受信が前記第1の時間枠から外れていると判断するか、前記の第2のパケットの受信が前記第2の時間枠から外れていると判断した場合、これに応じて、対応する時間枠から外れているパケット受信時刻を対応する時間枠内に移すために、前記第1の位相に関する前記の第2および第4の両位相または前記の第3および第5の両位相の変位量を前記クロック信号発生手段に加減させる第3の手段とを備えたことを特徴とするセルラ無線電話システムにおける呼処理装置。

【請求項10】 (a)出行通信トラヒックの送信および(b)入来通信トラヒックの受信の少なくとも一方を行う第1のユニット、受信された(a)入来通信トラヒックおよび(b)出行通信トラヒックの少なくとも一方を送信する第2のユニット、前記の第1および第2のユニットの間の通信のインタフェースを行う第3のユニットを前記び変動性の伝送遅延を有し、前記第2のユニットを前記第3のユニットに接続する通信媒体を備えた通信システムにおいて;公称周波数および第1の位相を有する第1のクロック信号によって指示される時刻に、(a)第1のユニットからの出行通信トラヒックの送信および(b)第1のユニットにおける入来通信トラヒックの受信の少なくとも一方を行うステップと;受信された(a)入来通信トラヒックおよび(b)出行通信トラヒックの少なくとも

一方を、前記公称周波数を有する第2のクロック信号に よって指示される時刻に、第2のユニットから送信する ステップと:

(a) 第1のユニットによって送信された出行通信トラヒックを第3のユニットにおいて受信するサブステップに続いて、その第1のユニットから受信した出行通信トラヒックを、前記公称周波数を有し、かつ調節できるように固定された第1の量だけ前記第1の位相から変位した第2の位相を有する第3のクロック信号によって指示される時刻に第3のユニットから第2のユニットに送信するサブステップを行うステップ、および

(b) 第2のユニットにより送信された入来通信トラヒックを第3のユニットにおいて受信するサブステップに続いて、その第2のユニットから受信した入来通信トラヒックを、前記公称周波数を有し、かつ調節できるように固定された第2の量だけ前記第1の位相から変位した第3の位相を有する第4のクロック信号によって指示される時刻に第3のユニットから第1のユニットに送信するサブステップを実行するステップ

のうちの少なくとも1つのステップと;

(a) 第3のユニットによって送信された出行通信トラヒックを、受信できるように前記通信媒体を介して第2のユニットに伝送するステップ、および

(b) 第2のユニットによって送信された入来通信トラヒックを、受信できるように前記通信媒体を介して第3のユニットに伝送するステップ

のうちの少なくとも1つのステップと;

(a)前記の受信された出行通信トラヒックの第2のユニットによる送信の時刻に先立つ第1の所定の時間枠の範囲内に、第2のユニットが第3のユニットから出行通信トラヒックを受信するかどうかを判断するステップ、および

(b) 前記の受信された入来通信トラヒックの第3のユニットによる送信の時刻に先立つ第2の所定の時間枠の範囲に、第3のユニットが第2のユニットから入来通信トラヒックを受信するかどうかを判断するステップのうちの少なくとも1つのステップと:第2のユニットにおける出行通信トラヒックの受信が前記第1の時間枠から外れていると判断するか、または第3のユニットにおける入来通信トラヒックの受信が前記第2の時間枠から外れていると判断した場合、これに応じて、対応する時間枠から外れている受信時刻を対応する時間枠に移すために、第2または第3の何れかの位相の第1の位相からの変位量を加減するステップとを備えたことを特徴とする通信システムの動作方法。

【請求項11】 前記の変位量を加減するステップが、システム2ユニットにおける出行通信トラヒックの受信が前記第1の時間枠より遅れているとの判断に応じて、第1の位相からの第2の位相の変位量を減少させるステップからなることを特徴とする請求項10記載の方法。

【請求項12】 前記の変位量を加減するステップが、第2のユニットにおける出行通信トラヒックの受信時刻が第1の時間枠より進んでいるとの判断に応じて、第1の位相からの第2の位相の変位量を増大させるステップをさらに含むことを特徴とする請求項11記載の方法。

【請求項13】 前記の変位量を加減するステップが、第3のユニットにおける入来通信トラヒックの受信時刻が第2の時間枠より遅れているとの判断に応じて、第1の位相からの第3の位相の変位量を増大させるステップからなることを特徴とする請求項10記載の方法。

【請求項14】 前記の変位量を加減するステップが、第3のユニットにおける入来通信トラヒックの受信時刻が第2の時間枠より進んでいるとの判断に応じて、第1の位相からの第3の位相の変位量を減少させるステップをさらに含むことを特徴とする請求項13記載の方法。

【請求項15】 前記の変位量を加減するステップが、通信の開始時に前記の第1および第2の変位量を、1ステップに、対応する時間枠から外れている受信を対応する枠内に移すのに必要な量だけそれぞれ調節するステップと、

通信中に前記の第1および第2の変位量を、一連のステップにおいて各ステップに同じ所定量の整数倍だけ調節するステップとからなることを特徴とする請求項10記載の方法。

【請求項16】 第2の位相の変位量を増大させている 間に、第1のユニットから送信された出行通信トラヒッ クに付加的なトラヒックを挿入して第3のユニットに前 記の付加的なトラヒックを受信させるステップと:第2 の位相の変位量を減少させている間に、第3のユニット によって受信される出行通信トラヒックから第1のユニ ットによって送信される出行通信トラヒックの一部を削 除するステップと;第3の位相の変位量を増大させてい る間に、第3のユニットによって受信される入来通信ト ラヒックに付加的なトラヒックを挿入して、その付加的 なトラヒックを第1のユニットに送るステップと:第3 の位相の変位量を増大させている間に、第1のユニット によって送信される入来通信トラヒックから第3のユニ ットによって受信される入来通信トラヒックの一部を削 除するステップとをさらに備えたことを特徴とする請求 項10記載の方法。

【請求項17】 前記第1のユニットが、出行通信トラヒックのストリームの送信および入来通信トラヒックのストリームの受信を行い、前記第2のユニットが、受信した入来通信トラヒックのパケットの送信および出行通信トラヒックの送信のための出行通信トラヒックのパケットの受信を行う通信システムにおいて、

第1のユニットによって送信された出行通信トラヒックを第3のユニットにおいて受信するサブステップが、 第1のユニットから前記出行通信トラヒックのストリー ムを受信するサブステップと、 前記の受信した出行通信トラヒックをパケット化するサ ブステップとからなり、

第3のユニットから第2のユニットに送信するサブステップが、前記の受信した出行通信トラヒックのパケットを前記第3のクロック信号によって指示される時刻に第2のユニットに送るサブステップからなり、

第2のユニットにより送信された入来通信トラヒックを 第3のユニットにおいて受信するサブステップが、

第2のユニットから前記入来通信トラヒックのパケット を受信するサブステップと、

前記の受信した入来通信トラヒックを非パケット化する サブステップとからなり、

第3のユニットから第1のユニットに送信するサブステップが、前記の受信し非パケット化した入来通信トラヒックを前記第4のクロック信号によって指示される時刻に第1のユニットに向けて送信するサブステップからなり、

第2のユニットが第3のユニットから出行通信トラヒックを受信するかどうかを判断するステップが、第2のユニットが第3のユニットから出行通信トラヒックのパケットを前記第1の所定の時間枠の範囲内に受信するかどうかを判断するステップからなり、

第3のユニットが第2のユニットから入来通信トラヒックを受信するかどうかを判断するステップが、第3のユニットが第2のユニットから入来通信トラヒックのパケットを前記第2の所定の時間枠の範囲内に受信するかどうかを判断するステップからなることを特徴とする請求項10記載の方法。

【請求項18】 インタフェース構造と、

前記構造に接続され変動性の伝送遅延を有する通信媒体と

前記通信媒体に接続され、かつ各々が無線電話から受信された符号化されて入って来る呼トラヒック(以下において「入接続呼トラヒック」と称する)の第1のフレームを収容する第1のパケットを前記媒体を通して前記構造に送り、かつ前記構造から前記媒体を通して受信した出て行く呼トラヒック(以下において「出接続呼トラヒック」と称する)を符号化された出接続呼トラヒックの第2のフレームを収容する第2のパケットに収容して前記無線電話に送る少なくとも1つのセルと、

前記セルを相互に接続するとともに、前記構造から受信した入接続呼トラヒックの第1のデジタル・ストリームを伝送先に経路選択して送ることにより、また伝送元から受信した出接続呼トラヒックの第2のデジタル・ストリームを前記構造に経路選択して送ることにより前記セルと電話網とを相互に接続する移動電話交換システムとを備えたセルラ無線電話システムの前記インタフェース構造における呼トラヒックを処理する方法において、

前記の第1および第2のデジタル・ストリームが、公称 周波数および第1の位相を有し、電話網から得られる第 1のクロック信号に同期され、前記セルによる入接続呼トラヒックおよび出接続呼トラヒックの伝送が、前記公称周波数を有する第2のクロック信号に同期され、前記方法が、

入接続呼トラヒックの第2のデジタル・ストリームを前 記第1のクロック信号に同期して受信するステップと、 前記の受信された出接続呼トラヒックを符号化するステ ップと、

前記公称周波数、および調節できるように固定された第 1の量だけ第1の位相から変位した第2の位相を有する第3のクロック信号に同期して、前記の符号化された出接続呼トラヒックの第2のフレームを送信するステップと、

前記の符号化された出接続呼トラヒックの第2のフレームを受信するステップと、

前記の受信された第2のフレームを第2のパケットへと パケット化するステップと、

前記公称周波数と調節できるように固定された第3の量だけ第1の位相から変位した第4の位相とを有する第5のクロック信号に同期して、前記第2のパケットを前記通信媒体を介して前記セルに送るステップと、

前記セルから前記通信媒体を介して前記第1のパケット を受信するステップと、

前記の受信した第1のパケットを前記第1のフレームへ と非パケット化するステップと、

前記公称周波数と調節できるように固定された第4の量だけ第1の位相から変位した第5の位相とを有する第6のクロック信号に同期して、前記第1のフレームを送信するステップと、

前記公称周波数と調節できるように固定された第2の量だけ第1の位相から変位した第3の位相を有する第4のクロック信号に同期して、前記の符号化された入接続呼トラヒックの前記第1のフレームを受信するステップと、

前記の受信された入接続呼トラヒックを復号するステップと、

入接続呼トラヒックの前記第2のデジタル・ストリーム を前記第1のクロック信号に同期して送信するステップ レ

前記インタフェース構造による第1のフレームの送信の 時刻に先立つ第1の所定の時間枠の範囲内に前記インタ フェース構造が前記第1のパケットを受信するかどうか を判断するステップと、

前記セルが前記の受信した出接続呼トラヒックを前記移 動電話に送信する時刻より前の第2の所定の時間枠の範 囲内に前記セルが前記第2のパケットを受信するかどう かを判断するステップと、

前記第1のパケットの受信が前記第1の時間枠から外れていると判断するか、または前記第2のパケットの受信が前記第2の時間枠から外れていると判断した場合、こ

れに応じて、前記の対応する時間枠から外れているパケット受信を対応する時間枠の中に移すために、前記第1の位相に関する前記の第2および第4の両位相または前記第1の位相に関する前記の第3および第5の位相の変位量を加減するステップとを備えたことを特徴とするセルラ無線電話システムにおける呼処理方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明は、概して、通信ユニット 間の伝送遅延が予め決められないような電気通信構造に 関する。

[0002]

【従来の技術】デジタル通信システムにおいては、顧客構内装置(CPE)がこれらを相互接続する網通信装置(例えば、公衆交換電話網)と独立にタイミングがとられることが時々ある。特に、この重要な例は、デジタル・セルラ移動電話システムの重要な種類である符号分割を重アクセス(CDMA)無線電話システムである。CDMAシステムでは、無線機を収容したノード、即と称する)が、全地球的測位システム(GPS)の衛生からセルによって受信されたクロック信号に同期されているのに対し、基地局どおし、および基地局と公衆電話網とをデジタル通信によって相互接続する無線電話網とをデジタル通信によって相互接続する無線電話網となデジタル通信によって相互接続する無線電話網によって分配されるクロック信号に同期されている。

【0003】この説明のために、2つの一連の事象、信号、または動作が、(a)同じ公称周波数で発生するか、またはこれらの一方が他方の周波数の整数倍の周波数で発生し、かつ(b)互いに一定の位相関係で発生する場合、これらは、互いに同期されている、または同期していると考える。この説明では、同期していない動作は、非同期であると考える。

【 O O O 4 】通信システムの異なるユニットの動作が独立したタイミングであると、それらのユニットが、所定の安定かつ不変の周波数で、時間的に安定かつ不変の点、即ち一定の位相で互いに呼トラヒックを与えるという仮定が崩れてしまう。それどころか、独立したタイミングにより、相互のユニットが、一定の周波数および位相を中心に変動する速度および時点で互いに呼トラヒックを与えることになる。この非同期性は何とかして補償しなければならない。

【0005】独立した時間調整は、この非同期性の1つの原因に過ぎない。前記のCDMA無線電話システムのような通信システムに存在しうるもう1つの原因は、通信ユニット間に所定かつ一定の伝送遅延の欠如である。発信ユニットおよび着信ユニットが共通のクロックまたは互いに同期された個となるクロックの何れかによってタイミングがとられていると仮定すれば、ユニット間の伝送遅延が固定されていて予め判断できる場合、ユニッ

トが互いに同期して動作できるように通信システムの設計において非同期性を補償することが可能である。しかし、遅延が予め決められずに可変的で変動する場合、実質的な影響は、ユニットが独立して時間調整されるようなものである。遅延の変動は、例えば、通信ユニット間を移動中の通信に伴う伝送路の偶発的変化、または通信ユニットの間を流れる通信トラヒックの負荷の可変性(これも通信ユニットによって扱うべきものである)の結果である。この非同期性も同様に補償しなければならない。

【0006】独立的な時間調整によって起こる問題に対 する十分ではないが部分的な解決方法は、通信を行うユ ニット間の通信をデジタル形式でなくアナログ形式で処 理することである。アナログ通信情報は、その伝送と非 同期的に受信することができる。また、この非同期性の ために、エラー、即ちグリッチが通信にもたらされる が、その問題は、音声のみの通信に対しては許容できる 場合が多い。従って、CDMA無線電話システムにおい ては、無線電話交換システムがアナログの音声のみの通 信によって電話網にインタフェースがとられている場 合、交換システムをGPS衛生のクロック信号に同期さ せて、結果的に無線電話および基地局に同期して動作す るようにしてもよい。勿論、このような構造は、アナロ グ通信に関係するあらゆる不都合---例えば、低品質、 低容量、干渉に対する敏感さ、さらには構造をデータ通 信には不向きにする非同期起因性のグリッチの問題など ---を招く。

【〇〇〇7】同様に、変動する伝送遅延によって生じる問題に対して十分ではないが部分的な解決方法は、回路交換通信トラヒックであり、これによって、伝送遅延の通信トラヒック負荷への依存性が避けられる。しかし、回路交換方式は、多くの用途において別の理由から非効率的であり望ましくない。さらに、回路交換方式では、一般にCDMAの呼の「ソフト渡し(チャネル切り替え)」中に発生するような伝送路の変更に起因する伝送遅延の変動は除去されない。

[0008]

【発明が解決しようとする課題】従って、本発明は、従来の技術の前記およびその他の不都合を解決することを 目的とする。

[0009]

【課題を解決するための手段】概して、本発明によれば、変動性の伝送遅延を与える伝送媒体(例えば、パケット交換通信媒体など)によって通信ユニットを相互に接続する通信システムにおいて、通信ユニットの幾つかと名目上は同期しているが、他のユニットの動作に対する位相関係の所定の枠(即ち、範囲)の中で動作し、かつ前記の幾つかのユニットの動作に対する放置すれば一定な位相関係を時々調節して前記の所定の枠の中の動作を実現し維持するようなインタフェースが、通信ユニッ

ト間に与えられる。これにより、種々のユニットの動作が、インタフェース構造の動作に同期するようになり、あたかもそれらが互いに同期し、かつ一定の伝送遅延を有する伝送媒体によって相互接続されているかのように、進行する。

【〇〇10】さらに具体的には、ある公称周波数と第1 の位相を有する第1のクロック信号によって指示される 時刻に入来通信トラヒックの受信または出行通信トラヒ ックの送信を行う第1のユニット、前記の公称周波数を 有するクロック信号によって指示される時刻に第1のユ ニットへの入来通信トラヒックの送信または第1のユニ ットから受信した出行通信トラヒックの送信を行う第2 のユニット、第1および第2のユニット間の通信のイン タフェースをとる第3のユニット、および第2のユニッ トと第3のユニットとの間で通信トラヒックを伝えるた めにそれらを接続し、変動性の伝送遅延を有する通信媒 体を備えた通信システムにおいて、インタフェース動作 を次のように行う。第3のユニットが、前記の公称周波 数を有するとともに前記第1の位相から調節できるよう に固定された量だけ変移させた第2の位相を有するクロ ック信号によって指示される時刻に、第2のユニットか ら受信した入来通信トラヒックを第1のユニットに送っ たり、第1のユニットから受信した出行通信トラヒック を第2のユニットに送ったりする。受信された出行通信 トラヒックの第2のユニットによる送信の時刻より前の 所定の時間枠の中で第2のユニットが出行通信トラヒッ クを第3のユニットから受信するか、または、受信され た入来通信トラヒックの第3のユニットによる送信の時 刻より前の所定の時間枠の中で第3のユニットが入来通 信トラヒックを第2のユニットから受信するかに関する 判断を行う。次に、何れかの通信トラヒック型の受信が それぞれ所定の枠の外に当たると判断した場合、これに 応じて、前記の受信をそれぞれの枠内に移すために、そ れに影響する第2の位相の第1の位相からの変移量を必 要に応じて加減する。

【0011】具体的には、本発明の説明のための実施例によれば、パケット伝送媒体によって相互に接続された無線電話交換システムおよび基地局(セル)を有するこり MA無線電話システムにおいて、無線電話交換システムが、それぞれデジタル通信インタフェース構造を備え、このインタフェース構造の電話網への接続は、電話網の動作に同期し、その基地局(セル)への接続は、やはり名目上は電話システムの動作に同期している基地局の動作に対する位相関係の所定の枠内で動作し、さらに電話システムの動作とのその位相関係を時々調節している基準の表別を表別でので、前定の枠内で動作とのでは、場体によって受ける伝送遅延の変動を、所定の枠内でのないまで、場体によって受ける伝送遅延の変動を、所定の枠内でするに、場体によって受ける伝送遅延の変動を、所定の枠内でする、は個関係の変動およびタイミン換通信を利用するので、位相関係の変動およびタイミン

グの調整は、パケット間の間隔の変化によって吸収され 隠蔽される。さらに、説明のための実施例によれば、イ ンタフェース構造は、交換システムと電話網との間で回 路交換通信を利用するので、タイミング調整が、通信ビ ット・ストリームにおける滑り(ビットの挿入または削 除)によって吸収される。

【0012】媒体によって伝送される通信トラヒック負荷の変動または通信トラヒックにより取られる伝送路のソフト渡し中の変化によって発生する伝送遅延の変動に起因し、交換システム、電話網、および基地局(セル)の動作の間で知覚される非同期性は、適切なデジタル通信システムの動作の必要に応じてインタフェース構造によって補償・調整される。

【 O O 1 3 】以下における説明用の実施例の説明では、水準3の「パケット」と水準2の「フレーム」を区別するが、分かりやすくするために、本文および特許請求の範囲において「パケット」という用語を使用する場合、「パケット」および「フレーム」の何れか、または両方を含むものとする。

[0018]

【実施例】本発明の説明に役立つ実施例を説明する前に、比較の基準として役立つ既存のセルラ移動無線電話システムを考察する。このシステムを図1に示す。この種のシステムの説明は、1988年の「AT&Tテクノロジー」誌、第3巻、第3号p.42-p.51のK. W. ストローム(Strome)による「オートプレックス・システム1000と共に巡業して(On the Road with AUTOPLEX System 1000)」、および1990年の「AT&Tテクノロジー」誌、第5巻、第4号p.20-.p25のR. A. レンプ(Lemp)による「新オートプレックス・セル局がデジタル・セルラ通信に道を開く(New AUTOPLEX Cell Site Paves The Way For Digital Cellular Communications)」に見られる。

【0019】図1のシステムは、単にセル102と称す るセル局として知られる地理的に散在するサービス・ノ ードを複数備え、それらの各々が、その付近にある無線 式の利用者端末(移動無線電話103として周知であ る)に無線電話サービスを提供する。異なるセル102 によって管轄される移動無線電話103の間、および移 動無線電話103と公衆電話網100との間に無線電話 サービスを与えるために、セル102は、本明細書にお いてデジタル・セルラ交換機(DCS)101と称する 移動無線電話交換ノードによって、相互に且つ公衆電話 網へとインタフェースがとられている。各交換機101 は、実例としては、AT&TのAutoplex(登録商標)セ ルラ通信システムのデジタル・セルラ交換機である。各 デジタル・セルラ交換機101は、通信トランク107 によって複数の異なるセル102に接続され、通信トラ ンク106によって電話網100に接続される。各トラ ンク106および107は、実例としては、DSO(6

4 Kbpsの時分割多重化)チャネルであり、複数のDS Oチャネルが、陸上回線(T1回線)、光伝送、マイク 口波などの設備を介して運ばれるDS1設備によって実 現されている。図1のシステムの制御ならびに種々のセ ル102およびDCS101の動作関係の調整は、管理 セルラ・プロセッサ(ECP: Executive Cellula Proc essor) 105によって実行される。ECP105は、 各セル102およびセルラ交換機にプロセス間メッセー ジ交換機 (IMS: Interprocess-Message Switch) 1 O4を通して制御リンク108によって接続される。E CP105およびIMS104が一体となってECP複 合装置134を構成する。ECP複合装置134および DCS101により、移動交換局(MSC: mobil swit ching center) 199が形成される。ECP105およ びIMS104は、実例としては、AT&TのAutoplex ECPおよびAT&TのAutoplex IMS (IMSリン グによって相互接続された複数のセル局ノード・プロセ ッサ、デジタル交換機ノード・プロセッサおよびデータ ベース・ノード・プロセッサを含む)であり、リンク1 08は、実例としては、MSC内部のRS-449デー タ・リンクである。これ代わって、制御リンク108 は、セル102と移動交換局199との間においてDS 1設備の64KbpsのDSOチャネルとして実施しても 良い。

【0020】各移動無線電話103は、一般に、複数の無線周波数の対のうちの任意の1対で動作可能なアナログFM無線電話からなる。各セル102は、それぞれが移動無線電話103の無線周波数の対のうちの1つで動作する複数のアナログFM無線機143を備えている。隣接するセル102の無線機143は、互いに干渉するのを避けるために、異なる周波数の対で動作する。しかし、各移動無線電話103は、一般に、すべてのセル102の周波数の対の任意の対で動作することができる。【0021】これに代わる実施例では、アナログ式のFM無線機および無線電話を時分割多重アクセス(TDMA)モードで動作するデジタル式の無線機および無線電話で代用している。音声帯域圧縮機能は、この実施例では無線ユニットの一部とすることも可能であり、また交換機101に配置すること可能である。

【0022】セルラ・システムにおいては、移動無線電話の受信部が、所定の信号報知(ページング)チャネルの集合を走査する。しかし、最も強い信号報知チャネルに固定すると、以降、移動無線電話103は、システムから指示を得て、到来する呼を受信する。また、移動無線電話103は、呼を発するために、チャネルに送信も行う。呼(発信または受信を問わず)が成立すると、受信部は、特定の音声チャネルが割り当てられ、その送信および受信の周波数対に同調するように指示される。それと同時に、そのセル102と電話網100との間にデジタル・セルラ交換機101を介して接続が確立され、

この交換機101により、通話できるように音声経路が 完成される。

【0023】この音声接続が確立されると、セルの無線 機143によって、その無線信号レベルが監視される。 移動無線電話103が、あるセルから別のセルへと移動 するにつれて、受信中のセル102は、信号強度の減少 を検出し、周囲のセル102による測定を要求する。こ れらの測定の結果、別のセル102の方が良好なサービ スを提供できることが示された場合、音声接続は、「ハ 一ド渡し」として周知の処理によって、そのセル102 に切り替えられる。ハード渡しの処理は、ECP105 の制御下にあり、まずDCS101によりサービス中の トランク106からサービス中のセル102と目標とす るセル102との双方の無線チャネルへと音声回路を延 長する3方向の接続を形成することを必要とする。この 接続が確認されると、無線電話103は、目標のセル1 02において割り当てられた無線機143の周波数に同 調し直すように指示される。その無線電話の目標のセル 102との通信が確認されると、直ちに、DCS101 は、新たにサービスしている(目標の)セル102とサ ービス中のトランク106との間の接続はそのままにし て、元からサービス中のセル102から音声接続を取り 除くように指示される。この渡し処理によって、電話の 会話は、大した中断もなく継続する。このようにしてい る間に、元の音声チャネルは、別の加入者の使用に利用 できるようになる。

【0024】このように行われるハード渡しには、ECP複合装置134およびデジタル・セルラ交換機101の両方のプロセッサ機能が使用される。3方向の接続の持続期間中は、ハード渡しに、付加的な交換構造(TDMバス130)の機能も使用される。選択された無線は143を収容する目標のセル102が、サービス中のトランク106を含む交換機モジュール120でない換機モジュール120に接続されている場合、時間多更交換機(TMS)121を通して、その交換機要素の交換機(TMS)121を通して、その交換機要素の交換構造をさらに用いて3方向の接続を延長する必要がある。システムにおけるセル102の数が多くなるにれて、渡しの数が、増加し、これに比例して多くのシステム・プロセッサおよび交換構造の資源を使用するので、システムの全体的な容量が減少する。

【0025】各セル102は、高速の時分割多重(TDM)パス140の周囲に編成される。TDMパス140は、実例としては、AT&TのDefinity(登録商標)通信システムのユニバーサル・モジュールの2 048MHzのTDMパスであり、物理的には、1フレームあたり256のタイムスロットをそれぞれ有する1つ以上のTDMパスからなる。具体的には、多数のTDMパスが、それらに接続されたユニットにより同時に使用されて、論理的には、1フレーム当たり256の倍数のタイムスロットを有する単一のTDMパスとして動作する。

各タイムスロットは、64Kbpsの速度である。セル1 O2の内部では、無線機143がTDMバス140に接 続される。無線機143は、64Kbpsの速度のDSO チャネル・フォーマットで、無線伝送用の情報をTDM バス140から受信し、受信した無線情報をTDMバス 140に供給する。各無線機への入力およびそれへの出 カは、完全レートのパルス符号変調(PCM)で符号化 された音声である。TDMバス140には、インタフェ ース142も1つ以上接続され、これらの各々によっ て、TDMバス140がトランク107に結合される。 具体的には、トランク107は、DS1通信フォーマッ トを使用し且つ 1. 5 4 4 Mbpsの速度で動作する T 1 設備によって維持されるので、インタフェース142 は、DS1インタフェースである。DS1および前記の DS〇のフォーマットは、1989年2月の「電気通信 (Telecommunications) 」p. 39-p. 47のT.H.マレー (Murray) による「DDS網の発展---その1 (The Evo lution of DDS Networks: Part 1)」において説明され ている。インタフェース142は、複数の無線機143 によって供給された情報をTDMバス140から受け取 り、それらをDS1フォーマットに多重化して、トラン ク107に送る。逆方向には、インタフェース142 は、DS1フォーマットに書式化された情報をトランク 107から受信し、それらを分離(デマルチプレクス) して、無線機143に伝えるためにTDMパス140に 供給する。TDMバス140は、コントローラ141の 制御の下で動作する。このコントローラ141により、 バス140上のタイムスロットが、無線機143および インタフェース142のうちの別個のものに割り当てら れる。具体的には、コントローラ141は、ECP複合 装置によって制御リンク108を介して、それ自体に供 給される制御情報に基づいて、この割り当てを行う。ま たは、コントローラ141が、それ自体で自動的に割り 当てを行うことを可能ならしめるデータベースを備えて も良い。

【0026】各デジタル・セルラ交換機101は、1つ以上のデジタル交換機モジュール(DSM)120を備えている。モジュール120は、TDMバス140と同様のTDMバス130、コントローラ141と同様のTDMバス制御機能を与えるコントローラ131、お同様のバス130に接続されてインタフェース142と同様のがス130に接続されてインタフェース142と同様のがう点において、構造的にセル102に似ている。コントローラ131は、ECP複合装置134から発生する制御情報に基づいて、TDMバス130によりインタフェース132の間で情報が切り替えられるようにする。セル102から延びている各トランク107は、交換機コール120においてインタフェース132によって終端される。モジュール120の他のインタフェース132は、トランク106を終端する。トランク106

は、トランク107と全く同じものであるが、公衆電話網100に接続されている。

【0027】交換機101が1つ以上のモジュール12 0を含む場合、その交換機101は、時間多重交換機 (TMS) 121も含む。この場合、TMSインタフェース133が、各モジュール120のTDMバス130 に接続されて、TMS121に続くリンク109を終端する。インタフェース133は、例えば、AT&TのDe finity通信システムのユニバーサル・モジュールのモジュール制御複合装置(MCC)である。TMS121 は、1つの移動無線電話交換機101のモジュール間に直接切り替えによる相互接続を与える。異なる移動無線 電話交換機101のモジュール間の相互接続は、公衆電 話網100によるか、または交換機101を直に相互接 続するトランクによって与えられる。

【 O O 2 8 】 デジタル・セルラ交換機 1 O 1 の全体的な制御、およびそのモジュール 1 2 O および 1 2 1 の間の動作関係の調整は、D C S コントローラ 1 6 1 によって実施れる。D C S コントローラ 1 6 1 は、制御リンク 1 O 8 を介して E C P 複合装置 1 3 4 と直接連絡する。コントローラ 1 6 1 は、T M S 1 2 1 にはリンク 1 5 0 を通して、交換機モジュール 1 2 0 のコントローラ 1 3 1 にはリンク 1 5 0 および T M S インタフェース 1 3 3 を通して、独自の制御接続を持つ。コントローラ 1 6 1 は、例えば、A T & T の Definity 通信システムの 5 O 1 C C プロセッサである。

【0029】次に、図2は、本発明によって構成されたセルラ移動無線電話システムの説明に役立つ実施例である。図1および2の両システムに共通の要素は、図1において使用したものと同じ番号表記を用いて図2に示す。

【0030】図2は、図1のものと同じではないが多く の点で類似したシステム・トポロジーである。図2のシ ステムは、複数の地理的に散在するセル202を備え、 それらの各々が、その付近の移動無線電話203に無線 電話サービスを提供する。本明細書において用いる場 合、セル202とは、地理的な独立したセル局、または 所与のセル局に接する複数の「面」の1つを指す。ただ し、「面」とは、一般にセル局における方向性の送信ア ンテナを用いることによって実施されるようなセルの扇 状区域である。すべての移動無線電話203およびセル 202の動作は、例えば全地球的測位システムの衛星に よって発生・放送されるタイミング信号のような共通の マスター・クロックに同期させる。セル202間の相互 接続、およびセル202と公衆電話網100との間の相 互接続は、デジタル・セルら交換機201によって2段 階に行われる。まず、個々のセル202が、DCS20 1の1つ以上のセル相互接続モジュール(CIM)20 9にトランク207によって接続される。さらに、個々 のDCS201のセル相互接続モジュール209が、そ

のDCS201の各音声符号器モジュール(SCM)2 20に光ファイバ光学的パケット交換トランク210に よってそれぞれ接続される。デジタル・セルラ交換機2 01は、図1と同様に、それぞれ電話網100に複数の トランク106によって接続され、トランク106と機 能的に等しいトランク206によって互いに直接接続さ れる。交換機201の動作は、公衆電話網100のマス ター・タイミング信号(図示せず)に同期されている。 さらに、図1と同様に、セル202およびデジタル・セ ルラ交換機201は、これらが制御リンク108によっ て接続されるECP複合装置134の制御下で動作す る。同様に、DCS201の種々のモジュール209お よび220が、共通のDCSコントローラ261に制御 リンク208によって接続されて、その制御下で動作す る。物理的には、DCSコントローラ261は、この場 合も、例えば501CCプロセッサである。

【0031】図2のシステムにおいて、必ずしも全てではないが、移動無線電話203の幾つかは、デジタル無線電話である。説明のために移動体に登載されているように示したが、移動無線電話203は、携帯式の無線電話でも、たとえ定置式の無線電話でもよい。デジタル無線電話は、無線チャネル上で必要とされるデジタル伝送速度を下げるために音声圧縮技術を用いる。各デジタル無線電話は、その送信機に音声圧縮回路、その受信器に音声伸張回路を備えている。各無線電話は、広帯域無線周波数の複数の対のうちの任意の対で動作することができる。

【0032】パケット化トラヒックを扱う一方で、図1のシステムによって扱われるものと類似の非パケット化トラヒックを扱うために、図2のシステムのDCS201は、波線で示した要素---トランク109によってモジュール209および220に接続されたTMS121、およびCIM209を公衆電話網100に直接接続するトランク106---を含む。これらの用途を以下においてさらに説明する。

【〇〇33】デジタル無線電話203は、時分割多重アクセス(TDMA)モード、符号分割多重アクセス(CDMA)モード、または他の何らかのデジタル若しくはアナログ的なモードの1つまたはそれ以上のモードで動作することができる。TDMAは、当分野において周知であり、無線チャネル(周波数)を多数のタイムスロットに分割することにより、多数の利用者に無線チャネルへのアクセスを与えるものである。一人の利用者に対して1つ以上のタイムスロットを割り当てることができる。TDMA無線機203は、例えば、TIA IS54デジタル・セルラ無線機である。TDMAでは、隣接するセルにおいて異なる周波数の用いるので、前述の「ハード渡し」処理を必要とする。

【OO34】現在の実施例において、デジタル無線電話 2O3は、CDMAモードで動作するか、または減速動 作(フォールバック)時にはFDMA(アナログ)モー ドで動作する。CDMAは、隣接するセル202によっ てサービスされる地域における周波数の再使用を可能と する直接連続スペクトラム拡散方式である。従って、隣 接するセル202は、異なる無線周波数で動作する必要 がないので、そのようにせずに、同じ周波数を重複利用 する。1つのセル202の周辺から他のセル202の周 辺に移動する場合、移動無線電話203は、前記のよう に「ハード渡し」処理を受けるかもしれないが、図2の システムのCDMA移動無線電話203の場合には、そ うする代わりに、同一の周波数のセルの双方と同時に通 信しながら選択的に「ソフト渡し」処理を受けても良 い。CDMA方式およびそれに関係する処理および装置 は、当分野において周知である。直接連続符号分割多重 アクセスの基本原理は、絶対的または統計的に互いに直 交する複数のそれぞれ異なる高速デジタル信号を用い、 各々によって低速の(即ち、基本波の)利用者の信号を 変調し、それら複数の変調信号を共通のデジタル信号へ と結合し、これらのデジタル信号を無線周波変調機能に 使用することである。元の基本波信号の復元および分離 は、対応するデジタル変調信号を用いて時間同期的に復 調することによって行われる。CDMAの説明は、例え ば、米国特許第4,904,307号、および公布済みの国際特 許出願W091/07020、W091/07036およびW091/07037にあ

【0035】図3において、図1のセル102と同様 に、セル202は、コントローラ241の制御下で動作 するTDMバス140、およびTDMバス140をトラ ンク207に結合するDS1インタフェース242を含 む。コントローラ241は、例えば、AT&TのAutopl exシリーズIIのセル局の制御複合装置である。これは、 セル102のコントローラ141と機能的に全く同じで あるが、セル202が複数のデジタル無線機243から なる事実を考慮して、新たに後述の付加的な機能も果た す。デジタル無線機の信号の入出力は、すべて、対応す る1つ以上のチャネル要素およびクラスタ・コントロー ラ244によってTDMバス140へとインタフェース がとられる。チャネル要素245は、個別の利用者にサ ービスを行うデジタル無線機243へのインタフェース である。チャネル要素245は、関係付けられた無線機 243によって送受信されている個々のセルに対し、信 号処理機能---この例では、基本波および拡散スペクト ラム (CDMA) の信号処理機能---を与える。

【0036】各クラスタ・コントローラ244は、Cバス(CBUS)390を備えている。Cバス390は、例えば、通常のコンピュータの入出力(I/O)バスであり、Cバス390にはコンピュータのI/O装置としてチャネル要素245が接続されている。Cバス390およびチャネル要素245は、コントローラ393の制御下で動作する。コントローラ393は、例えば、汎用

のマイクロプロセッサであり、具体的には通常のマイク ロプロセッサの主要なバスであるバス391を備えてい る。バス391は、通常の設計によるI/Oインタフェ ースとして機能するCバス・インタフェース392によ ってCバス390に接続されている。コントローラ39 3は、チャネル要素245とセル202のTDMパス1 40との間のデータの移動(具体的には、20ミリ秒毎 に、各チャネル要素245に対し各方向に1回の転送) が行われるようにし、クラスタ・コントローラ244に 対する運用、管理、および維持(OA&M)機能を果た し、さらにチャネル要素245とTDMバス140との 間を通るデータ(呼のトラヒックおよび信号)に関する 水準2および水準3のプロトコル書式化/書式解消(デ ィフォーマッティング)機能を果たす。バス391にメ モリ (MEMORY) 394が接続され、このメモリ394 は、トラヒック・バッファ用の一時記憶装置、およびコ ントローラ393用の命令記憶装置の役を果たす。ま た、バス391には、HDLCコントローラ(HDLC CON TROLLER)395も接続される。これは、チャネル要素 245とTDMバス140との間を流れるトラヒックに ついてHDLC書式化/書式解消を行い、クラスタ・コ ントローラ244で使用されるバイト構成形式とTDM バス140上で使用されるビット構成形式との間でトラ ヒック変換も行い、さらにビット充填およびLAPDフ ラグ挿入の機能も含む。HDLCコントローラ395 は、これをバス140に接続する通常の設計のTDMバ ス・インタフェース396を通してTDMバス140と の間でHDLCのシリアル・ビット流を送受信する。 【0037】圧縮された呼のトラヒックおよび信号が、 バイト構成の情報の区分ごとの形式でチャネル要素24 5とクラスタ・コントローラ244との間で伝送され る。各チャネル要素245は、例えば20ミリ秒ごとの ように規則的な間隔でバイト構成の情報の1区分を送受 信する。クラスタ・コントローラ244は、DCS20 1に送るために、バイト構成の情報の各区分を水準3の プロトコルを含むLAPDプロトコル形式にフォーマッ トする。適切な水準3のプロトコルであれば何を使用し てもよいが、典型的な水準3のプロトコル350および 351を図9および10に示す。

【0038】図9は、呼のトラヒック、信号またはその両方を伝えるために使用されるプロトコル350であり、一方、図10は、専ら特別な種類の信号を伝えるプロトコル351である。プロトコル350および351は、共に図7および8のフレームによって実現される。水準2のプロトコルによって伝達される水準3のプロトコルのデータ単位は、一般にパケットと称し、水準2のプロトコルのデータ単位は、一般にフレームと称する。図9のプロトコル350は、少なくとも320-327の情報フィールドからなる。別の種類の情報のための付加的なフィールドをパケット350に含めることもでき

るが、そのようなフィールドは現在の説明には無関係で ある。パケット番号フィールド320には、所与の方向 に送信される一連のパケットにおけるこのパケット35 Oの通し番号が入る。DCS201からチャネル要素2 45へと出て行くパケット350の場合、パケット番号 は、新たな各呼の開始時に0で始まる。チャネル要素2 45からDCS201に入って来るパケット350の場 合、パケット番号は、全ての移動電話203およびセル 202が同期しているマスター・タイミング信号から得 られる。パケット・タイプのフィールド321により、 そのパケットが図9のパケット350に相当するトラヒ ック・パケットか、または図10のパケット351に相 当する信号パケットかを識別する。クロック調整フィー ルド322に入るのは、移動電話203およびセル20 2が同期させられるマスター・クロックと公衆電話網1 OOおよびDCS201が同期させられるマスター・ク ロックとの間の現実的かつ実質的な変位を補償するため に使用されるクラスタ・コントローラ244からDCS 201への情報である。フィールド322は、逆方向に のみ使用され、順方向の場合は、空である。空中CRC フィールド323は、移動電話203の送信トラヒック についてそれ自体が計算した通常のチェックサムの結果 であり、移動電話203によってそのトラヒックと共に 送られる。信号品質フィールド324には、チャネル要 素245が移動電話203から受信する呼トラヒックの 信号の品質に関してチャネル要素245により算出され る報告が入る。フィールド323および324も逆方向 の場合にのみ使用され、順方向の場合は空である。電力 制御フィールド325には、チャネル要素245によっ てそれに対応する移動電話203に送られる電力制御指 示の動向に関するセル202からの情報が入る。通常 は、このフィールドも逆方向の場合にのみ使用される が、さらに後述するように、ソフト渡しの最中は両方向 で使用される。音声/信号タイプのフィールド326に より、パケット350によって伝達される情報の種類---音声トラヒックのみか、音声と信号か、または信号の みか---が識別される。そして、音声/信号データ・フ ィールド327により、呼の音声トラヒック、信号情 報、または両者の混合体がチャネル要素245との間で 伝達される。

【0039】図10に示した信号パケット351は、図9の信号パケットより単純であり、この説明に関係する321および328-331のフィールドを有する。図9に関連して既に説明したパケット・タイプ・フィールド321は、信号パケットとしてパケット351を識別する。メッセージ・タイプ・フィールド328により、パケット351によって伝達される信号の種類が識別される。チャネル要素IDフィールド329により、このメッセージ交換に関与する特定のチャネル要素245が識別される。フレーム選択IDフィールド330によ

り、このメッセージ交換に関与するプロセッサ602 (図6参照)上の特定の仮想ポートが識別される。これらのフィールド329および330は、安全確保、保守、実行結果の観測、課金、経路選択などに使用してもよい。チャネル要素245およびフレーム選択IDは、システムの編成時に管理のために割り当てられ、それ以降、一定に維持される。そして、信号データ・フィールド331によって、伝送中の信号情報が伝達される。

【0040】セルラ・コントローラ244により、複数 のチャネル要素245がTDMバス140に結合され る。各クラスタ・コントローラ244は、割り当てられ た入力および出力の「パイプ」を通してTDMバス14 O上で通信を行う。この割り当ては、管理が可能で、一 般にシステムの初期化の際に行われる。具体的には、各 「パイプ」によって、TDMバス140上に複数(例え ば4つ) のタイムスロット(即ち、4つの64Kbpsの チャネル)が形成される。逆(内向きの)方向の場合、 クラスタ・コントローラ244は、チャネル要素245 から受信されたトラヒック区分を待ち行列に加え、それ らをパケットへと書式化し、それらのパケットを逆HD LC形式のLAPD(水準2のプロトコルの)フレーム に包んで、それらのLAPDフレームをTDMバス14 0上のそれに割り当てられた出力パイプへと次々に送信 する。順(外向きの)方向の場合、クラスタ・コントロ ーラ244は、TDMバス140上で割り当てられた入 カパイプからLAPDフレームを受信して、そのLAP Dプロトコルを打ち切り、パケットのフォーマットを解 消して、それらのパケットの内容を受信したフレームに 収容されているアドレス・フィールドに従ってチャネル 要素245に分配する。クラスタ・コントローラ244 の動作の結果として、それらが送受信したフレームは、 TDMバス140上に統計的に多重化され、これによっ て、TDMバス140の帯域幅のトラヒック処理能力 は、他の伝送方式を超えて大幅に増大する。

【0041】実例となるLAPDフレーム300を図7 に示す。具体的には、301-305の複数フィールド からなる。301はフレームの境界を決めるために使用 されるフラグ・フィールド、302はデータ・リンク接 続識別子(DLCI)フィールド、303はLAPDフ レームの種類を指定する制御フィールド、303は前記 の水準3のプロトコル(パケット)350および351 を収容する利用者データ・フィールド、そして305は 誤りの検出に使用されるフレーム・チェック・シーケン ス(FCS)フィールドである。DLCIフィールド3 02は、フレームの発着アドレス・フィールドであり、 そのフレームを特定のセルに関係付ける仮想リンク番号 またはインデックス(DLCI)が収容される。順方向 の場合、DLCIにより特定のチャネル要素245が特 定され、逆方向の場合、これによって、特定の音声処理 ユニット264のサービス回路(図6参照)に対応する。 プロセッサ612の複数(例えば2つ)の仮想ポートのうちの特定の1つが特定される。クラスタ・コントローラ244の内部において、フレームの発信元または受信先となるチャネル要素245がDLCIによって特定される。この実施例では、システムの編成時にDLCIがポートおよびチャネル要素に管理的に割り当てられた後、一定に維持される。

【 O O 4 2 】 クラスタ・コントローラ2 4 4 とのフレーム伝送は、フレーム中継伝送方式によって実現されるので、フレームに関するプロトコルの終了は伝送の端点以外では起こることはなく、このため図 2 のシステムによるフレーム伝送の効率および速度は大いに高まる。フレーム中継方式は、米国特許第4,894,822号に説明がある。これを参照によって本明細書に取り入れる。

【0043】同一のシステムにおいて通常のアナログ式またはデジタルTDMA式の無線電話103に無線電話サービスを提供するために、図3において波線のブロックによって提案したようにセル102に対して説明した要領でセル202におけるTDMバス140にアナログFM式またはTDMAデジタル式の無線機143も接続することができるので、好都合である。この代わりに、図2のシステム内部において、セル202と平行して従来のセル102を使用してもよい。TDMAトラヒックは、アナログ無線のトラヒックのようなパケット交換形式のれかで図2のシステム全体に伝えることができる。

【0044】図3のセル202において、DS1インタ フェース242は、通常の機能を果たす。即ち、TDM バス140から64Kbpsのタイムスロットを収集し て、それらをトランク207で伝送するためにDS1フ ォーマットに多重化し、またこの逆の処理も行う。この 用途のために重要なことは、インタフェース242の内 部において各DSOチャネルの信号に与えられる遅延時 間が等しいことが各インタフェース242によって保証 されることであるが、AT&TのTN464Cなど、多 くの商用DS1インタフェースは、確かにこの条件を実 際に満たしている。クラスタ・コントローラ244が果 たす機能を考察すると、フレームはトランク207上に 統計的に多重化され、トランク207を実施する設備の 形式は、論理的にみれば、もはや図1のトランク107 を実施するような純粋に従来的なDS1設備形式ではな い。即ち、DS1設備に関しては24の独立したDSO チャネルからなるのに対し、この場合の各設備は、それ ぞれ1つ以上のDSOチャネルの帯域幅からなる多数の 独立した「パイプ」からなる。単一のクラスタ・コント ローラ244によって生成されるLAPDフレームまた はこれを宛先とするLAPDフレームが、これらのパイ プの各々によって伝達される。これにより、トランク2 07によって与えられる帯域幅のトランク処理容量は、 通常の回路交換方式のような他の伝送方式より大いに増 大する。「パイプ」に組み込まれていない残りのトランク207(即ち、DSOチャネル)は、例えば通常の無線機143との間で情報を伝えるというように、回路交換ベースでそれぞれ単独に引き続き使用される。

【OO45】図4にセル相互接続モジュール(CIM) 209を示す。セル相互接続モジュール209は、具体 的にはAT&TのDefinity通信システムのユニバーサル ・モジュールにある。このモジュール209には、コン トローラ251の制御下で動作するローカル・エリア・ ネットワーク・バス (LAN BUS) 250が含まれる。汎 用DS1インタフェース252により、トランク207 がLANバス250に接続される。各インタフェース2 52には、DS1インタフェース242のDS1設備イ ンタフェース回路と同じ動作をするDS1トランク・イ ンタフェース442、および集中ハイウェイ400によ って相互に接続されたパケット処理要素(PPE)が含 まれる。集中ハイウェイ400は、64Kbpsの速度を それぞれ有する64のタイムスロットの時分割多重バス. である。DS1トランク・インタフェース442は、集 中ハイウェイ400から64Kbpsのタイムスロットを 収集し、逆HDLCフォーマット(図3のセル202に 関連して説明済み)を逆にして正常に戻し、さらにその データをトランク207上に送るためにDS1フォーマ ットへと多重化する機能およびその逆の機能を果たす。 【0046】PPE(パケット処理要素)401は、集 中ハイウェイ400とLANバス250との間でLAP Dフレームの中継機能を果たす。PPE401は、各D LCI302に対する回路基板アドレスおよびポート・ アドレスを収容した変換テーブル(TABLE) 4 1 1 を備 えている。変換テーブル411は、初期化時に処理され る。PPE401は、集中ハイウェイ400の指定され たタイムスロット上のLAPDフレーム300を受け取 るように管理される。集中ハイウェイ400上で受信さ れた各LAPDフレームに対し、PPE401は、その フレームのDLCIフィールド302の内容を用いてテ ーブル411の中のそれに対応する回路基板とポートの アドレスを見つける。その基板アドレスおよびポートア ドレスによって、LANバス250上におけるフレーム 300の意図された受信先が特定される。次に、PPE 401は、フレーム300からフラグ・フィールド30 1を取り除き、さらに前記の発見した基板アドレスおよ びポート・アドレスをフレームの前に付けて、図8に示 した変形LAPDフレーム310を形成する。図7との 比較により、フラグ・フィールド301が基板アドレス 311およびポート・アドレス312によって置き換え られたことが分かる。次に、PPE401は、変形LA PDフレームをLANバス250上に送り出す。逆方向 の場合、PPE401は、基板アドレス311を知るた めに、LANパス250上に送られた変形LAPDフレ ーム310を調べる。PPEは、求めるアドレス311

を持つフレームを全て受信し、フレーム310からアドレス311および312を取り除き、それらをフラグ・フィールド301で置き換えてLAPDフレーム300を形成し、さらにそのフレーム300を集中ハイウェイ400上に送る。取り除いたアドレス312により、その特定のフレーム300が伝送されるべき特定のタイムスロットをPPE401に特定して知らせる。

【0047】セル相互接続モジュール209のLANバ ス250には、拡張インタフェース253も接続されて いる。各拡張インタフェース253によって、光ファイ バ・トランク210がLANバス250に結合される。 拡張インタフェース253は、単に経路選択要素として 作用する。各拡張インタフェース253には、予め与え られたDLCI302、基板アドレス311およびポー ト・アドレス312を有する変形LAPDフレーム31 0を求めてLANバス250を監視するLANバス・イ ンタフェース (LAN BUS INTFC.) 450が含まれる。イ ンタフェース450は、求めるDLCI302、基板ア ドレス311およびポート・アドレス312を有するフ レーム310をすべて捕捉し、前に付けられた基板アド レス311を取り除いて、そのフレーム310をFIF Oバッファ451に格納する。FIFOバッファ451 は、そのフレーム310の前に付けられたポート・アド レス312、およびDLCI302を変換テーブル(TA BLE) 452に出力し、フレーム310のフィールド3 002-305を変換挿入器453に出力ずる。テーブ ル452は、音声符号器モジュール220の基板アドレ スおよびポート・アドレスの予め管理されたテーブルで ある。テーブル452では、テーブルがFIFOバッフ ァ451からポインタとして受け取ったポート・アドレ ス312およびDLCI302を用いて、そのフレーム 310に対する新たな基板アドレス311およびポート アドレス312を見つけて、それらの新たなアドレス 311および312を変換挿入器453に送る。挿入器 453は、テーブル452から受信した新たな基板およ びポートのアドレス311および312をFIFOバッ ファ451から受信したフレーム310のフィールドの 前に付け加え、その新たなフレーム310をファイバ・ インタフェース (FIBER INTFC.) 454に送る。対応す るアドレスが、テーブル452において見つからず送ら れて来ない場合、挿入器453は、受信したフレーム3 10を捨てる。ファイバ・インタフェース454は、フ レーム310を光ファイバ・トランク210上に送る。 トランク210上では、如何なる所望のプロトコルおよ び伝送のフォーマットを使用してもよい。反対の方向の 場合、ファイバ・インタフェース454は、トランク2 10上のフレーム310を受信し、それらをFIFOバ ッファ455に格納する。LANバス・インタフェース 450は、FIFOパッファ455から格納されている フレーム310を取り出し、それらをLANバス250

に送る。この結果、拡張インタフェース253は、それに取り付けられているファイバ・トランク210から受信したフレーム310を単にLANバス250に送るだけである。これらのフレーム310は、LANバス250上の送信先のインタフェース252を識別する基板アドレス311、およびLANバス250上で何れの拡張インタフェース253も捜さないポート・アドレス312を持つ。

【0048】通常の回路交換セルラ無線電話通信を扱う ために、セル相互接続モジュール209は、図4におい て波線で示した要素を備えている。具体的には、セル相 互接続モジュール(CIM)209が、TDMバス13 Oと同じ機能を果たすTDMバス230を備え、各汎用 DS1インタフェース252が、集中ハイウェイ400 をTDMバス230に結合するタイムスロット交換器 (TSI) 402を備えている。TSI402は、通常 のタイムスロット交換機能を果たす。即ち、集中ハイウ ェイ400およびTDMバス230上の指定された64 Kbpsのチャネル(タイムスロット)を受信し、それら をTDMバス230および集中ハイウェイ400の指定 されたタイムスロットにそれぞれ送り出す。TSI40 2は、セル毎にプログラムされる。これらの通常の通信 を切り替えるために、TDMバス230は、図1につい て説明したように、TMSインタフェース133および トランク109によってTMS121(図2参照)に接 続される。これらの通常の通信を公衆電話網100に接 続するために、TDMバス230は、DS1インタフェ ース132およびトランク106によって公衆電話網1 00にも接続される。

【0048】デジタル・セルラ交換機201の音声符号 器モジュール220を図5に示す。各DCS201は、 1つ以上の同じモジュール220を持つ。モジュール2 20は、具体的には、AT&TのDefinity通信システム のユニバーサル・モジュールである。モジュール220 には、TDMバス130およびLANバス250と全く 同様のLANバス260が含まれるが、双方ともコント ローラ231の制御下で動作する。図1の場合のよう に、TDMパス130は、DS1インタフェース132 およびトランク106によって公衆電話網100に接続 される。拡張インタフェース253と同様の機能を有す る拡張インタフェース263によって、セル相互接続モ ジュール209からのファイバ・トランク210が、L ANバス260に接続される。DCS201の各セル相 互接続モジュール209は、そのDCS201の各音声 符号器モジュール220に接続されている。DCS20 1どおしの間の相互接続は、トランク106を通して公 衆電話網100によって与えられる。

【0049】本明細書において音声符号器ユニット(SPU)264と称する複数の呼処理ノードによって、バス260および130が相互接続される。セル相互接続

モジュール209の拡張インタフェース253によって 各フレーム310の前に付けられた基板アドレス311 に基づいて、各音声処理ユニット264が、それにアド レス指定されたフレーム310を受信し、それらの内容 のパケット化を解除し(即ち、それらのプロトコルを終 了させる)、受信された各フレームの内容について音声 伸張を含む種々の処理機能を果たし、さらに処理された フレームの内容を1つ1つの呼ごとに割り当てられたタ イムスロットにTDMバス130上に送り出す。逆方向 の場合、音声処理ユニット264は、1つ1つの呼ごと に割り当てられたタイムスロットにTDMバス130上 の情報を受信し、それを基に音声圧縮を含む種々の処理 機能を果たし、処理された情報をパケット化し、特定の セル202の特定のチャネル要素245を特定するDL CI302を各フレームに含め、LANバス260上の そのフレームの受信先を特定する基板アドレス311お よびポート・アドレス312を各フレームの前に付け て、そのフレーム310をLANバス260上に送り出 す。

【0050】セル相互接続モジュール209および音声符号器モジュール220の動作の結果として、それらの間で伝送中のフレーム310は、トランク210上に統計的に多重化され、このトランク上でフレーム中継されるので、トランク210によって与えられる帯域幅のトラヒック伝送容量は、回路交換などの他の伝送方式を超えて大いに増大する。

【0051】図3に関連して説明したように、通常の無線電話通信に対応するためにDCS201にTMS121を備えることができる。TMS121には、図1の交換モジュールについて説明した要領でトランク109およびTMSインタフェース133によって音声符号器モジュール220が接続される。

【0052】説明用の音声処理ユニット(SPU)264を図6に示す。各SPU264は、LANバス・インタフェース601は、所与の基板アドレス311を求めてLANバス260を進むフレーム310を監視し、求めるアドレス311を有するものを捕捉する。LANバス・インタフェース601は、バッファ620を含む。LANバス・インタフェース601は、フレーム310を捕捉すると直ちに、それにタイム・スタンプを追加し、それをバッファ620に格納してプロセッサ602に割り込み指示を出す。タイム・スタンプは、さらに後述するカウンタ623の現在の計数である。

【0053】フレーム310のポート・アドレス312により、SPU264によって実施される複数のサービス回路612のうちの1つが特定される。1つのセルに対し、そのセルの期間中またはハード渡しが起こるまで、サービス回路612が1つ割り当てられる。各サービス回路612は、独自の自動処理回路を持つ。しか

し、すべてのサービス回路612が、時分割ベースでプロセッサ602のサービスを受ける。プロセッサ602は、SPU264のすべてのサービス回路612に対して、フレーム選択およびプロトコル処理の機能を果たす。LANバス・インタフェース601から受信されるフレーム310に対してプロセッサ602によって実行される関数を図11-14および図17-18に示し、サービス回路612から受信されるトラヒック区分においては、トラヒック・フレームとも称する)についてプロセッサ602によって実行される関数を図15に示す。プロセッサ602は、各サービス回路612に対し、これらの関数の各々を20ミリ秒ごとに実行する。すべての関数の各々を20ミリ秒ごとに実行する。すべての関数の各々を20ミリ秒ごとに実行する。すべての関数の各々を20ミリ秒ごとに実行する。すべての関数の各々を20ミリ砂ごとに実行する。すべての関数の客々を301によって与えられる割り込み駆動的に行われる。

【0054】出入りする呼トラヒックのトラヒック・フレームの交換は、プロセッサ602とサービス回路612との間でプロセッサ602のバッファ603を通して実行される。各サービス回路612は、それ自体の対応するバッファ603を持っている。プロセッサ602およびボコーダ604の入出力動作のタイミングにおける小さな差異および変動を補償するために、バッファ603により、サービス回路612のプロセッサ602とボコーダ604との間を通るトラヒック・フレームを緩衝する。

【0055】各サービス回路612は、独自のボコーダ 604を有する。ボコーダ604は、音声の圧縮および 伸張の機能を与える。各ボコーダは、プロセッサ602 からバッファ603を介して圧縮された音声のトラヒッ ク・フレームを規則的な間隔で(例えば、20ミリ秒ご とに)受信し、そのトラヒック・フレームを所定数(例 えば、160バイト)のパルス符号変調(PCM)され た音声標本へと伸張する。各バイトは、この例では12 5 μ秒の期間 (これを(「チックタック」の)「チック」と称す る)を有する。逆方向の場合、ボコーダ604は、16 OバイトのCPM音声標本を受信し、それに対し音声圧 縮関数を実行して、圧縮された音声のトラヒック・フレ 一ムをバッファ603を介してプロセッサ602に規則 的な間隔で(20ミリ秒ごとに)出力する。ボコーダ6 04とプロセッサ602との間のトラヒック・フレーム の交換は、ボコーダ604内部の入力クロック621お よび出力クロック622によって発生されるクロック信 号によってタイミングをとる一方、ボコーダ604によ るCPM標本の送受信は、クロック回路600によって 発生されるクロック信号によってタイミングをとる。ク ロック621および622は、システムの初期化時およ びサービス回路612のリセット時に、回路600のク ロック信号のエッジによって同期がとられる。ボコーダ 604は、当分野において周知である。具体的には、各 ボコーダ604は、カルコム社 (Qualcomm Inc.) のQ

CELP低ビット・レート可変速音声符号化/復号アルゴリズムを実施するAT&Tの16Aデジタル信号プロセッサ(DSP)を用いて実施される。QCELPアルゴリズムは、音声活動が低いか無い期間には極力少ない情報を送るように対応する。この実施例のフレーム伝送機構は、時間的に変化するトラヒック負荷に理想的に適応する。

【 O O 5 6 】 C D M A および T D M A の両方のトラヒックを扱って T D M A トラヒックもフレーム中継されるようなシステムの場合、サービス回路 6 1 2 の幾つかは、 T D M A トラヒックを専門に扱い、それらのボコーダ 6 O 4 は、具体的には T D M A 通信のための T I A I S ー 5 4 規格に従ってプログラムされた A T & T の 1 6 A デジタル信号プロセッサである。

【0057】ボコーダ604から送られるPCM標本は、トーン挿入回路605を通る。各サービス回路612には独自のトーン挿入回路605がある。トーン挿入回路605は、プロセッサ602からのコマンドにより直ちに、ボコーダ604により出力されたPCM標本を一時的に阻止して放棄し、これに替えて、前記のコマンドによって指定されたタッチ・トーン信号のPCM標本を代用する。トーン挿入回路605は、ボコーダ604に入力されているPCM標本には影響しない。トーン挿入回路605の動作は、クロック回路600によって発生されるクロック信号によってボコーダ604の出力に同期される。

【0058】サービス回路612の構成順では、トーン挿入回路605の次にエコー・キャンセラー606が続く。サービス回路612には、それぞれ独自のエコー・キャンセラー606がある。これにより、ボコーダにより生成され電話網に向かうトラヒックを減衰させたコピーを取っておき、適切に遅らせたコピーを受信された電話網に向かうトラヒックから引くことによって、電話網100からの呼トラヒックから電話網100に向かったラヒックのエコーを中和する。各エコー・キャンセラー606は、当分野において周知である。エコー・キャンセラー606は、当分野において周知である。エコー・キャンセラー606は、カロック信号によって制御される

【0059】エコー・キャンセラー606は、電話網からのトラヒックを集中ハイウェイ607から受信し、電話網に向かうトラヒックを集中ハイウェイ607に送り出す。集中ハイウェイ607は、64Kbpsのタイムスロットを伝送する受動直列TDMバスである。エコー・キャンセラー606は、集中ハイウェイ607においてそれ自体の入力タイムスロットおよびそれ自体の出力タイムスロットを静的に割り当てられる。

【0060】TDMバス・インタフェース608により、集中ハイウェイ607がTDMバス130に接続される。インタフェース608は、集中ハイウェイ607

とバス130との間でタイムスロット交換(TSI)機能を果たす。この動作は、回路600によって発生されるクロック信号によってタイミングがとられ、変換維持ユニット609によって制御される。ユニット609は、その音声符号器モジュール220のコントローラ231の指示のもとで、各セルごとに集中ハイウェイ607からバス130へタイムスロットを割り当てる機能を果たす。ユニット609は、バス130によって実施をとる。この制御チャネルは、インタフェース608および(変換維持制御)バス613を通してユニット609は、制御リンク616を介してLANバス・インタフェース601に維持機能を施す。

【0061】ユニット609は、インタフェース608に対し、双方が接続されている変換維持制御バス613を介して制御を行う。同様に、プロセッサ602もプロセッサ制御バス610を介して回路601、603-606、および611を制御する。プロセッサ602とユニット609との間の通信は、バス610とバス613を結合するバッファ(BUFF.)614によって円滑に行われる。

【0062】クロック回路600は、TDMバス130に接続されていて、通常の要領でこれからタイミング情報を引き出す。そして、この情報を種々の速度のクロック信号の形で分配する。この信号には、2.048MHz、8KHzおよび50Hz(それぞれ500nsec、1 $25\mu sec$ および20msecの周期に相当する)が介えるが、これらをすべてクロック・バス615を介し回路604-606、608および611に同期されるが、これらの動作をTDMバス130に同期させている。また、クロック回路600は、その情報をレス260のビット時間の同期化を図っている。TDMバス130の動作は、電話網100に同期されているのでスクロックに同期する。

【0063】適応同期回路611においては、クロック回路600から得たクロック信号を用いて、クロック回路600によって発生された20msecのクロック信号に周波数は同期しているがそれから位相が変位している(変位量はプロセッサ602によって制御される)ようなクロック信号が生成される。これらのオフセット・クロック信号は、プロセッサ602の動作の時間調整に使用される。これらのオフセット・クロック信号の生成および使用については、以下においてさらに説明する。物理的には、回路611および600を1つの装置として実施してもよい。

【0064】回路611には、現在時カウンタ623も 含まれる。カウンタ623は、PCM標本チック(標本 周期で、例えば125 μ sec)ごとに1回その計数をインクリメントする。この計数は、クロック回路600からの50Hzの各クロック・パルスによって20msec ごとにリセットされる。このように、カウンタ623 は、クロック回路600によって発生される信号に関する現在時を示す。カウンタ623の第2の部分により、125 μ secの計数をリセットする20msecのクロック・パルスによってインクリメントされるモジュロ8の計数が維持される。LANバス・インタフェース601が 受信したフレーム310のタイム・スタンプとして使用できるように、カウンタ623は、計数をインタフェース601に与える。

【0065】ここで、プロセッサ602とそのパケット処理およびフレーム処理の説明に戻る。(水準2のプロトコル処理は一般にフレーム処理と称し、水準3のプロトコル処理は一般にパケット処理と称する。)プロセッサ602がLANバス260から受信したフレームに対してプロセッサ602が実行する関数を図11-14に示す。プロセッサ602は、これらの関数を各サービス回路612に対して20msecごとに実行する。特定のサービス回路612に対するこれらの関数の個別の関数の実行は、LANバス・インタフェース601および適応同期回路611から相応の受信割り込み信号を受信することを契機として行われる。

【0066】既に述べたように、LANバス・インタフ ェース601は、対応する音声処理ユニット(SPU) 264にアドレス指定されたフレームを受信すると直ち に、その受信したフレームにタイム・スタンプを追加 し、それをバッファ620に格納して、プロセッサ60 2に割り込みを掛ける。ステップ900において、プロ セッサ602がLANバス・インタフェース601から 受信割り込み信号によって呼び出されると、プロセッサ 602は、ステップ902において、LANバス・イン タフェース601のバッファ620から受信されたフレ 一ムを取り出す。次に、ステップ904において、その フレームに対し通常の水準2の処理、即ちLAPDプロ トコル処理を実行する。この処理にフレーム受信の承認 を含めてもよい。水準2の処理が終わりしだい、ステッ プ906において、制御フィールド303を調べて、こ れが水準2のみのフレーム(例えば、鉢巻検査フレー ム)かどうかを調べる。そうならば、フレームの処理を 終了し、ステップ908において、単に呼び出し点に戻 る。しかし、このフレームが水準2のみのフレームでな い場合、即ち、その利用者データ・フールド304に水 準3のプロトコルが入っている場合、ステップ910に おいて、そのフレームのDLCI302を用いて、その メモリからフレームが関係する呼に関して格納されてい る呼の状態情報を選択する。次に、ステップ911にお いて、受信した水準3のプロトコルのパケット・タイプ ・フィールド321を調べて、そのパケットの種類---

トラヒックか、信号か---を判断する。フィールド32 1が、パケットが信号パケットであることを示す場合、 そのパケットがセルから交換機への信号情報、即ちDC S201向けの信号を伝えることを意味する。従って、 プロセッサ602は、ステップ970において、信号に より指示された関数を実行する。これは、3つの関数の うちの何れかである。即ち、呼の確立もしくは破棄また はソフト渡し中の第2の呼の追加もしくは削除の何れか によって呼の状態情報を更新する関数、呼の電話網に向 かう部分にトーンを挿入する関数、または初期クロック 同期化(図17に関連して説明する)を行う関数の何れ かである。次に、プロセッサ602は、ステップ946 において、呼び出し点に戻る。音声/信号パケット35 Oが、20msecの周期で送受信されるのに対し、信号 のみのパケット351は、信号情報の送信要求に応じて 何時でも送ることができる。

【0067】パケットがトラヒック・パケットであるこ とをフィールド321が示す場合、プロセッサ602 は、ステップ912において、クロック調整および同期 化の関数を実行して、回路600によって発生されたク ロック信号に対する回路611によって発生されたクロ ック信号のオフセットをプロセッサ602により決定さ れた量または受信されたパケットのクロック調整フィー ルドにより指示された量だけ変化させる。これについて は図18に関連して説明する。次に、ステップ914に おいて、受信された水準3のパケットの音声/信号タイ プ・フィールド326を調べて、そのパケットによって 伝えられる情報の種類----音声のみ、音声と信号、また は信号のみの何れか---を特定する。そのトラヒック・ パケットが音声のみのパケットであるならば、ステップ 9 1 6 において、取り出した呼の状態情報を調べて、そ の呼がソフト渡し中かどうかを判断する。ソフト渡し中 でない場合、ステップ918において、フレームの空中 CRCフィールド323 (セル202と移動電話203 との間のCDMA伝送に関して算出されたチェック・サ ムの結果が収容されている)を検査する。空中CRCの 検査結果が合わない場合、そのパケットは欠陥のある情 報を伝えることになるので、ステップ923において、 そのパケットを捨て、ステップ946において、戻る。 このトラヒックの損失はボコーダ604により隠蔽され る。ステップ918において空中CRC検査の結果が一 致した場合、ステップ919において、パケットの信号 品質フィールド324を調べて、音声品質が所定のしき い値を満たすかどうかを判断する。音声品質がそのしき い値を確かに満たす場合、ステップ920において、パ ケットにコマンドを追加することにより、そのパケット に「可」の印を付け、ステップ922において、その音 声情報パケットを適切なサービス回路612に割り当て られたバッファ603に格納した後、ステップ946に おいて、呼び出し点に戻る。音声品質が最小のしきい値 を満たさない場合、ステップ921において、パケットに「不可」の印を付け、ステップ922において、その音声情報パケットを適切なサービス回路612に割り当てられたバッファ603に格納した後、ステップ946において、戻る。

【0068】以上の処理において、プロセッサ602 は、受信されたパケットのパケット番号フィールド32 0を用いて、失われたり順序不同となったりしたパケットを通常の方法で検出し、処理する。

【0069】ステップ916に戻り、呼がソフト渡し中 であるなら、プロセッサ602は、その呼に対し2つの パケット---それぞれ異なるセル202からであるが、 一般に同一の情報を伝える---を20msecごとに受信し ているはずである。従って、ステップ932において、 2つの同じのパケットをまた受信したかどうかを調べ る。同じパケットは、フィールド320に同じパケット 番号を持つことから識別される。同じでない場合、予想 される同じパケットのうちの一方だけを受信したか、ま たは両方のセルからパケット番号の異なるパケットを受 信したことになるので、ステップ933において、受信 直後のパケットのパケット番号を調べて、そのパケット 番号が、予想されるパケット番号と比較して大きいか、 等しいか、または小さいかを判断する。受信されたパケ ットの番号が予測されるパケット番号より大きい場合、 ステップ934において、受信されたパケットを記憶 し、ステップ935において、以降に予測されるパケッ トが受信されたことを示すように、関係付けられた呼の 状態情報を更新し、ステップ946において戻る。ステ ップ935における呼の状態情報の更新には、受信され たパケットの電力制御フィールド325の内容の記憶も 含まれる。受信されたパケットの番号が予測されるパケ ット番号に等しい場合、前述のようにパケットを処理す るためにステップ918およびそれ以降のステップを進 む。そして、受信されたパケットのパケット番号が予測 されるパケット番号より小さい場合、ステップ936に おいて、その受信されたパケットを捨てて、ステップ9 46において戻る。この場合も、そのトラヒックの損失 は、ボコーダ604により隠蔽される。

【0070】ステップ932に戻り、プロセッサ602が予想どおりの両パケットを受け取ったと分かった場合、プロセッサ602は、ステップ938において、その事を示すように呼の状態情報を更新する。これには、その受信されたパケットの電力制御フィールド325の内容を記憶することも含まれる。次に、ステップ940において、何れのパケットの方がよいか判断するために、(現在はバッファ603に記憶されている)最初に受信された予想どおりのパケットを取り出して、両方のパケットの空中CRCおよび信号品質の表示を比較する。次に、ステップ941において、良い方のパケットの音声品質を調べて、音声品質が所定のしきい値を満た

すかどうかを判断する。満たす場合、ステップ943において、良い方のパケットにコマンドを追加することによって、そのパケットに「可」の印を付ける。満たさない場合、ステップ942において、その良い方のパケットに「不可」の印を付ける。そして、悪い方のパケットを捨て、ステップ944において、対応する呼のチャネルのバッファ603に良い方のパケットを格納する。次に、ステップ946において、戻る。

【0071】ステップ946に続いて図12に移る。ス テップ950において、特定の(X番目の)サービス回 路612に対する受信割り込み信号RX_INT_Xによって、 プロセッサ602が呼び出されると、プロセッサ602 は、ステップ951において、そのサービス回路612 に対応するバッファ603を調べて、そのバッファ60 3が空かどうかを判断する。空でない場合、ステップ9 52において、バッファ603の内容を取り出し、取り 出した内容をそのサービス回路612のボコーダ604 に渡す。バッファ603が空の場合、ステップ953に おいて、適切なサービス回路612のボコーダ604に おいて、捨てられたパケットによって伝達される音声区 分の損失を隠蔽する関数を呼び出す。ボコーダ604 は、それが前に受信したパケットの関数として生成する PCM標本を回路605への出力として生成することに よって前記の損失を隠蔽する。そして、プロセッサ60 2は、ステップ954において、呼び出し点に戻る。

【0072】再びステップ914を説明する。通常の状 況の下では、所与の呼に関与するセル202から移動電 話203に信号が直接送られるので、プロセッサ602 は、「ソフト渡し」の期間に限って、信号情報を伝える トラヒック・パケットに遭遇する。トラヒック・パケッ トが信号情報しか伝えない場合、プロセッサ602は図 13のステップ955に進む。そこで、さらに音声/信 号タイプ・フィールド326の内容を調べて、信号の方 向---順方向か、逆方向か、または両方向か---を判断す る。向きが順方向の場合、その信号がセル202によっ て発生され、かつ移動電話203に向かうものと見な し、ステップ956において、そのパケットを単に記憶 して、ステップ970において、戻る。両方の信号方向 が示された場合、ステップ957において、順方向の信 号を記憶して、ステップ958に進む。方向が逆の場 合、その信号が移動電話203によって発生され、かつ セル202に向かうものと見なし、ステップ958にお いて、信号パケットを両側から(即ち、その「ソフト渡 し」に必然的に引き込まれたセル202の両方から)受 信したかどうかを検査する。そうでない場合、ステップ 960において、そのパケットを記憶し、ステップ96 2において、一方から信号パケットを受信したことを示 すように、対応する呼の状態情報を更新する。そして、 ステップ970において戻る。ステップ958の検査に よって、両方から信号パケットを受信したことが分かっ

た場合、ステップ964において、その事を示すように対応する呼の状態情報を更新し、ステップ966において、2つのパケットの空中CRCおよび信号品質のフィールド323および324を比較して、何れのパケットの方が信号品質が良いかを判断する。次に、ステップ968において、悪い方のパケットを捨て、良い方のパケットを記憶して、ステップ970において、戻る。

【0073】ステップ914に戻り、パケットが音声および信号の両方の情報を伝えると判断した場合、プロセッサ602は、図14のステップ985に進み、図13の信号処理ステップ955-968と全く同様の図14のステップ985-998を実行し、さらに図11のステップ932に進んで音声処理ステップを実行する。

【0074】ボコーダ604から受信されたトラヒック・フレーム(音声情報の区分)についてプロセッサ602によって実行される関数を図15に示す。これらの関数は、各サービス回路612に対して20msecごとに実行される。特定のサービス回路612に対する関数の実行も、適応同期回路611によって与えられる相応の送信割り込み信号の受信によって、割り込み駆動される。

【0075】ステップ1200において、特定の(X番 目の)サービス回路612に対する処理を開始するよう に送信割り込み信号TX_INT_Xによって呼び出されると、 プロセッサ602は、ステップ1202において、この サービス回路612によってサービスを受けている呼に ついて記憶されている呼の状態情報を調べて、その呼が ソフト渡し中であるかどうかを判断する。ソフト渡し中 でない場合、ステップ1227において、サービスされ ているサービス回路612のボコーダ604にアクセス して、完全レートで符号化された呼情報のトラヒック・ フレームを要求する。ステップ1228において、ボコ 一ダ604からトラヒック・フレームを受信すると直ち に、ステップ1230において、そのトラヒック・フレ 一ムを水準3のプロトコルで書式化する。これには、そ の呼トラヒックの先頭にパケット番号およびパケット・ タイプを付けることも含まれる。次に、ステップ123 2において、書式化されたトラヒック・フレームをLA PDフレーム・フォーマットで包んで、LAPDフレー ム300(図7参照)を形成する。これには、その呼の 移動電話に向かう方向に関係付けられたDLCIで、且 つその呼をサービスしている特定のセル202(図3参 照)の特定のチャネル要素245を特定するものを取り 出して、そのDLCIをLAPDフレーム300に含め ることも含まれる。次に、ステップ1234において、 このDLCIを用いて、このDLCIに対応する基板ア ドレス311およびポート・アドレス312をテーブル から捜し、発見したアドレス311および312をLA PDフレーム300の先頭に付けて、変形LAPDフレ 一ム310(図8参照)を形成する。ステップ1236

において、フレーム310をLANバス260へと送る 出すために、これをLANバス・インタフェース601 に渡す。そして、プロセッサ602は、ステップ123 8において、呼び出し点に戻る。

【0076】ステップ1202に戻り、呼がソフト渡し 中であるとプロセッサ602が判断した場合、プロセッ サ602は、ステップ1204において、その呼につい て記憶されている呼の状態情報を調べて、この回路に対 して順方向の信号が何か記憶されているかどうかを判断 する。順方向の信号であれば、その呼を扱ってきたセル 202 (マスター・セル202と称する) のみから受信 されて、図13のステップ956もしくは957、また は図14のステップ986もしくは987で記憶されて いることになる。順方向の信号が記憶されていない場 合、ステップ1206において、サービスされているサ ービス回路612のボコーダ604にアクセスして、完 全レートで符号化された通信情報のトラヒック・フレー ムを要求する。ただし、順方向の信号が記憶されている 場合は、順方向の信号情報のための余地をパケット中に 確保しなければならないので、ステップ1208におい て、ボコーダ604をアクセスして、不完全レートで符 号化された通信情報のみのトラヒック・フレームを要求 する。

【0077】ボコーダ604は、一般に完全レートで符号化された情報のトラヒック・フレームを与えるので、不完全レートで符号化された情報のトラヒック・フレームに対する要求には即座に応答できない可能性がある。さらに、音声活動に中断があれば、完全レートで符号化されたトラヒック・フレームが要求された場合でも、不完全レートで符号化されたトラヒック・フレームが供給されることもある。プロセッサ602は、ステップ1218において、この状態を検査することになる。

【0078】プロセッサ602は、ステップ1209に おいて、ボコーダ604からトラヒック・フレームを受 信すると、ソフト渡しに関係する両方のセル202に送 るために複製を持つように、ステップ1210におい て、トラヒック・フレームの複製を作る。次に、ステッ プ1212において、ソフト渡しに関係する両方のセル 202から図11のステップ935および938におい て格納されたと思われるの電力制御情報を取り出し、そ れら2つのセル202の各々に対し双方のセル202の 他方から受信された電力制御情報が送られるように、前 記の取り出した情報を交換して、交換した情報を複製の パケットに電力制御フィールド325として挿入する。 次に、ステップ1214において、呼の状態情報(ステ ータス)を調べて、呼に対し逆方向の信号が受信されて 図13のステップ968または図14のステップ998 で記憶されたかどうかを判断する。逆方向の信号が利用 できる場合、ステップ1216において、それを複製の パケットの両方に追加する。ステップ1216に続い

て、あるいは逆方向の信号が利用できない場合、ステッ プ1218において、完全レートで符号化されるか不完 全レートで符号化されたフレームがボコーダ604によ って供給されているかどうかを判断する。トラヒック・ フレームが完全レートで符号化されている場合、そのフ レームには順方向の信号情報のための余地がないので、 プロセッサ602は、ステップ1230以降に進んで、 両方の複製パケットのフォーマット化、パケット化、お よび送信を行う。ステップ1234におけるパケット化 には、各複製パケットのフレーム・プロトコル300に 異なるDLCIを含めることにより、2つのパケットが ソフト渡しに関わる異なるセル202にそれぞれ進むよ うにすることも含まれる。ステップ1218に戻り、ト ラヒック・フレームが不完全レートで符号化されている 場合、ステップ1220において、呼の状態情報を調べ て、その呼に対する順方向の信号が図13のステップ9 56または図14のステップ986で受信され記憶され たかどうかを判断する。順方向の信号が利用できる場 合、ステップ1222において、それを両方の複製パケ ットに加える。ステップ1222に続いて、あるいは順 方向の信号が利用できない場合、ステップ1230以降 に進む。

【 O O 7 9 】 ここで、セル2 O 2 および音声処理ユニット (S P U) 2 6 4 の動作の同期化を図 1 6 - 2 2 に関係付けて詳細に説明する。

【0080】電話網100から移動無線電話203への トラヒックの流れに対する初期のタイミング調整の状況 を図19に示す。前述のように、すべての移動無線電話 203およびすべてのセル202のすべてのチャネル要 素245の動作は、全地球的測位衛星によって放送され る信号などの共通のタイミング信号によって駆動され同 期化される。これから、各セル202が20msecのセ ル・クロック1000信号を獲得し、このクロック10 00が誘引となって、20msecごとに時刻1300に おいて、呼に関係する各チャネル要素245が、対応す る移動電話203への送信を行う。所与の呼に対し、プ ログラムされた一定のオフセット(これはゼロの場合も ある)が、存在することがある(即ち、セル・クロック 1000の立ち上がりと時刻T×1300との間のオフ セット)。この一定のオフセットにより、信号130 4、1307、1308および1309の相対位置が、 このオフセット分だけ影響を受ける。

【0081】時刻1300に呼トラヒックを送ることができるためには、チャネル要素245が、時刻1300の最低でもある最小の期間だけ前の時刻tmin1301には、呼トラヒックを受信しなければならない。チャネル要素245は、前の送信の時刻1300のわずか後で現在の送信に関する前記の受信期限1301のわずか前に存在する時間枠1302の期間内に、送信情報を受信することが望ましい。このように、時間枠1302によ

り、小さな時間的変動に対して余裕が与えられる。しか し、呼が確立されつつあるときは、その呼を扱うチャネ ル要素245が、送信するための呼トラヒックのパケッ トをSPU264から何時受信するかは不明である。こ れは、既に述べたように、移動電話交換機201の動作 が、セル202のクロックとは異なるクロックによって 制御され、このクロックが、セル・クロック1000か ら独立していて、これに同期していないからである。さ らに、その他の要因、即ち移動電話交換機201と異な るセル202との間の距離の相違、およびこれらの間で 伝送される異なるトラヒック負荷---さらにこれらの間 で結果的に異なる伝送遅延時間---なども、受信時刻を 不明にする。従って、チャネル要素245とSPU26 4との間で呼の経路が最初に確立され、かつ空のトラヒ ックがこれらの間を流れ始めたとき、SPU264から のパケットは、時間枠1302の外側にある時刻130 3---さらに最悪の場合には、時刻 t min 1 3 0 1 の後の 時刻1303---に、チャネル要素245によって受信 される可能性がある。このような場合、そのチャネル要 素に対応するチャネル・コントローラ244が、信号パ ケットをSPU264に送って、SPU264からのパ ケットの送信時間の調整の必要性を示すと共に、チャネ ル要素245におけるパケットの受信時間を時間枠13 02内に安全に位置付けるために送信時間を調節しなけ ればならない分の時間も示す。

【0082】セル202において実行されるクロック調 整関数を図16に示す。これらの関数によって、クラス タ・コントローラ244においてパケットの受信時に呼 び出されプロセッサによって実行されるルーチンが構成 される。ステップ1001において、このルーチンが呼 び出されると、ステップ1002において、受信された パケットが呼に対して受信された最初のトラヒック・パ ケットかどうかを調べる。最初のパケットである場合、 ステップ1004において、そのパケットが受信された 時間を時間枠1302(この範囲はクラスタ・コントロ ーラ244に記憶されている)と比較し、ステップ10 06において、時間枠1302との関連で何時、そのパ ケットが受信されたかを判断する。パケットが枠130 2のほぼ中心で受信された場合、クロックの調整は必要 ないので、ステップ1022において、ルーチンは、単 にその呼び出し点に戻る。パケットの受信が早すぎた場 合、ステップ1008において、セル交換機タイプの信 号パケットが呼を処理しているSPU264のプロセッ サ602に送られるようにすることで、その呼に対する TX_INT_X割り込みの時間を同様にパケット中で指定され た時間だけ遅らせるようにプロセッサ602に要求する ことにより、受信時間を枠1302のほぼ中央に移すよ うにする。逆に、パケットの受信が遅すぎた場合、ステ ップ1010において、セル交換機タイプの信号パケッ トがプロセッサ602に送られるようにすることで、そ

の呼に対するTX_INT_X割り込みの時間を指定された時間だけ早めすように要求する。そして、ステップ1022において、ルーチンはその呼び出し点に戻る。

【0083】また一方では、最初に受信されるトラヒック・パケットのみに応じる必要はなく、複数の受信されるトラヒック・パケットの受信に基づいて必要とされるクロック調整の平均時間を算出してもよい。

【0084】チャネル要素245のパケット受信時間1 303は、SPU264におけるパケット送信時間に対 応する。前述のように、SPU264からチャネル要素 245へのパケットの送信は、適応同期回路611によ ってプロセッサ602に発行される送信割り込み信号TX _INT_Xによって誘発される。結果的に、チャネル要素 2 45におけるパケットの受信時間をある量だけ調節する ためには、回路611のTX_INT_X信号を同じ量だけ調節 する必要がある。従って、プロセッサ602は、前記の 信号パケットをチャネル要素245から受信すると、こ れに応じて、図11ステップの970において、適応同 期回路611に指示して、対応するサービス回路612 に対するTX_INT信号を指定された量だけ調節させる。回 路611は、これに応じて、その送信割り込み信号を指 定された期間(図19において1310として示した) だけ変更する。このようにして、パケットの送信時間 は、SPU264において時刻1304から時刻130 5へと変更される。時刻1305は、チャネル要素24 5において枠1302の中にあるパケット受信時刻13 06に相当する。

【0085】しかし、パケットを所与の時刻に送信できるためには、プロセッサ602が、ボコーダ604からのそのパケットに含まれているトラヒック・プレーム(呼トラヒックの区分)を送信時刻よりある程度早い時刻に受信しなければならない。パケット送信時刻1304が、プレーム受信時刻1307に対応し、さらにこれが、ボコーダ604のトラヒック・フレーム受信時刻1305は、変更されたトラヒック・フレーム受信時刻1311に対応し、さらにこれが、ボコーダ604のトラヒック・フレーム送信時刻1305は、変更されたトラヒック・プレーム受信時刻1311に対応し、さらにこれが、ボコーダ604がそのトラヒック・プロセッサ602は、ボコーダ604がその

トラヒック・フレーム送信時刻を時刻1308から時刻

1309に変更するようにしなければならない。

【0086】ボコーダ604では、内部の出力クロック622を用いてトラヒック・フレームの送信時刻が調節される。X番目のサービス回路612のクロック622は、クロック回路600から受信したクロック入力信号に最初に同期される。プロセッサ602は、ボコーダ604にコマンドを送り、回路600のクロックの入力信号に対するボコーダ604の出力クロック622信号のオフセットをプロセッサ602がチャネル要素245から受信した信号パケットにおいて指定された前記の期間

だけ調節させる。ボコーダ604は、これを実行することにより、そのトラヒック・フレーム送信時刻を時刻13008から時刻1309に変更する。最終的な結果として、チャネル要素245、サービス回路612、およびプロセッサ602の同期を要する動作が互いに同期化された。

【〇〇87】セル2〇2からのクロック調整制御パケッ トの受信に対するプロセッサ602の応答状況を図17 に示す。ステップ1050において、受信された信号パ ケットによりクロック調整の実行を要求していると判断 すると、プロセッサ602は、ステップ1052におい て、パケットの内容を調べて、タイミング信号を移動さ せるべき方向を判断する。それを遅らせなければならな い場合、ステップ1054において、適応同期回路61 1にコマンドを送り、後続のTX_INT_X割り込み信号をそ のパケットで指定された量の時間だけ遅らせるようにす る。また、ステップ1056において、ボコーダ604 にもコマンドを送り、クロック600信号に対するボコ 一ダ604の出カクロック622のオフセットを指定さ れた同じ量の時間だけ増加させようにして、ステップ1 062において、戻る。タイミング信号を時間的に進め る場合、ステップ1058において、適応同期回路61 1にコマンドを送り、後続のTX_INT_X割り込み信号を受 信した信号パケットで指定される量の時間だけ進めるよ うにする。また、ステップ1060において、ボコーダ 604にもコマンドを送り、クロック600信号に対す るボコーダ604の出力クロック622のオフセットを 同じ量の指定時間だけ小さくするようにして、ステップ 1062において、戻る。

【0088】移動無線電話203から電話網100への トラヒックの流れに対する最初の時間調整のようすを図 20示す。前述のように、移動無線電話203およびセ ル202を互いに同期させる。セル・クロック1000 に相当するクロック(これは、セル202から移動電話 が受信したトラヒックからそれが得る) により、移動無 線電話203が、その呼を扱っているチャネル要素24 5に20msecごとに送信を行い、これによって、チャ ネル要素245は、その送信を時刻1400に受信し、 さらにそれをパケットでSPU264に宛て時刻140 3に送る。チャネル要素245におけるパケット送信時 刻1403は、SPU264のプロセッサ602におけ るパケット受信時刻に対応する。受信時刻1400は、 セル・クロック1000から、送信時刻1300に関し てプログラムされた一定の(セル202における)オフ セットの量だけ相対的に変位している。従って、送信時 刻1300におけるオフセットのため、受信時刻140 0にも同様のオフセットが生じる。このオフセットは、 ここで説明する機構によって補償される。

【0089】特定の(X番目の)サービス・チャネル6 12に対するチャネル要素245からのパケットの受信 は、適応同期回路611によって発生されたそのサービ ス・チャネル612に対する受信割り込み信号RX_INT_X によってプログラム602において誘発される。パケッ トを処理するための時間をプロセッサ602に十分与え るためには、そのパケットに収容されている呼のトラヒ ック・フレームをボコーダ604に送るより、そのパケ ットの受信の方が、ある最小時間だけ先行しなければな らない。まず、プロセッサ602からのトラヒック・フ レーム送信時刻1406に対応する時刻1408に、ボ コーダ604はトラヒック・フレームを受信することに なっている。従って、ボコーダ604に対しトラヒック ・フレームを時刻1406に送るためには、プロセッサ 602が、相応のパケットをチャネル要素245から遅 くとも時刻 t min 1 4 0 1 には受信しなければならな い。なるべく、プロセッサ602は、ボコーダ604へ の前のフレーム伝送の送信時刻1406の少し後で現在 のフレームの送信時刻 t min 1 4 0 1 の少し前にある時 間枠1402の中で、各パケットを受信することが好ま しい。このように、時間枠1402によって、少々の時 間的変動に対しては、ある程度の余裕が与えられる。

【0090】しかし、呼が確立される途上にあるとき は、プロセッサ602がチャネル要素245から情報パ ケットを受信する時刻は不明である。これは、前記のよ うに、チャネル要素245もプロセッサ602からパケ ットを何時受信するか不明だからである。従って、チャ ネル要素245とSPU264との間で呼の経路が最初 に確立され、さらにこれらの間で空のトラヒックが流れ 始めると、チャネル要素245からのパケットは、枠1 402の外側にある時刻1404、さらに最悪の場合に は、時刻tmin1401の後の時刻1404にプロセッ サ602によって受信される。プロセッサ602は、チ ャネル要素245がパケットを送信する時刻1403を 変更することはできないので、それらのパケットをプロ セッサ602が受信する時刻1404も変更できない。 プロセッサ602は、ボコーダ604にフレームを送る 時刻1406を変更できるだけである。従って、時刻1 404が枠1402の外にある場合、プロセッサ602 がパケットを受信する時刻1404を枠1402の中に 安全に位置付けるために、プロセッサ602は、ボコー ダ604にフレームを送る時間を調節しなければならな い期間1410を決定する。次に、プロセッサ602 は、適応同期回路611にコマンドを送り、対応するサ ービス回路612に対する受信割り込み信号RX_INT_Xを 指定した量だけ調節させる。回路611は、これに応じ て、受信した割り込み信号を指定された期間1410だ け変更する。このように、プロセッサ602からボコー ダ604へのフレーム送信時刻が、時刻1406から時 刻1407へと変更され、これによって、プロセッサ6 02におけるパケット受信時刻1404が、枠1402 の内側に移される。

【0091】しかし、フレーム送信時刻を時刻1406 から時刻1407に移すことができるためには、プロセ ッサ602は、ボコーダ604に、そのフレーム受信時 刻を時刻1408から時刻1409に変更させる必要が ある。ボコーダ604は、内部の入力クロック621の 出力を用いてフレームの受信時刻を調節する。出力クロ ック622と同様に、入力クロック621もクロック6 00の入力信号に同期している。従って、プロセッサ6 02は、ボコーダ604にコマンドを送り、クロック6 00入力信号に対する入力クロック621信号のオフセ ットを前記の期間1410だけ調節させる。ボコーダ6 04は、これを行うことによって、そのフレーム受信時 刻を時刻1408から時刻1409へと変更する。この 場合も、最終的な結果として、チャネル要素245、サ ービス回路612およびプロセッサ602の同期を要す る動作が互いに同期した。

【0092】以上の説明したクロック調整関数は、図1 1のステップ912においてプロセッサ602によって 実行されが、これを図18に示す。ステップ1070に おいてクロック調整関数の実行を開始すると、プロセッ サ602は、ステップ1072において、取り出した呼 の状態情報および受信したパケット・タイプから、その 受信したパケットがその呼に対する最初のパケットかど うかを判断する。そうならば、ステップ1073におい て、そのパケットの受信タイム・スタンプ(LANバス ・インタフェース601によってパケットに追加され る)を枠1402(この範囲は、プロセッサ602が扱 う各呼に対して計算し記憶している)と比較し、ステッ プ1074において、その枠1402との関連において 何時パケットが受信されたかを判断する。前記のパケッ トが枠1302のほぼ中央で受信された場合、クロック 調整の必要はないので、ステップ1090に進む。パケ ットの受信が早すぎた場合、ステップ1075におい て、適応同期回路611にコマンドを送り、受信時刻を 枠1402のほぼ中央に移すのに必要であるとプロセッ サ602が判断した量の時間だけ、後続のRX_INT_X割り 込み信号を進めるようにする。また、ボコーダ604に もコマンドを送り、クロック600信号に対するボコー ダ604の入力クロック621のオフセットを同じ量の 指定時間だけ増やすようにする。逆に、パケットの受信 が遅すぎた場合、ステップ1077において、適応同期 回路611にコマンドを送り、受信時刻を枠1402の ほぼ中央に移すために必要であるとプロセッサ602が 判断した量の時間だけ、後続のRX_INT_X割り込み信号を 遅らせるようにする。また、ステップ1078におい て、ボコーダ604にもコマンドを送り、クロック60 0信号に対するボコーダ604の入力クロック621の オフセットを同じ量の指定時間だけ小さくするようにす る。ステップ1076および1078に続いて、ステッ プ1090(以下において説明する)に進む。

【0093】呼が進むにつれて、システムのトラヒック 負荷の変化、またはセル202が同期化されるマスター ・クロックと移動電話交換機201が同期化されるマス ター・クロックとの間のドリフトによって、図21に例 示したようにチャネル要素245のパケット受信時刻1 306が枠1302から外れたり、図22に例示したよ うにSPU264のプロセッサ602におけるパケット 受信時刻1404が枠1402から外れたりすることも ある。システムのトラヒック負荷の変化によるドリフト は、時刻1306および1404に関して同じ方向とな る傾向にある。枠1302に関して時刻1306を進ま せるようなドリフト(図21に示した)は、一般に枠1 402に関して時刻1404も進ませる(図示せず)の に対し、枠1402に関して時刻1404を遅らせるド リフト(図2に示した)は、一般に枠1302に関して 時刻1306も遅らさせる(図示せず)。逆に、マスタ ー・クロック間の非同期性によるドリフトは、逆向きと なる傾向がある。

【0094】時刻1306の枠1302外へのドリフト は、チャネル要素の対応するクラスタ・コントローラ2 44によって検出される。これに対するその応答を図1 6に示す。クラスタ・コントローラ244においてパケ ットが受信されると、ステップ1001において図16 のルーチンが呼び出される。このルーチンは、ステップ 1002において、受信されたパケットがその呼に対し て受信された最初のトラヒック・パケットかどうかを調 べる。呼は進行するので、これが最初に受信されたトラ ヒック・パケットではないであろうから、ステップ10 14に進む。ここで、ステップ1004の場合と同様 に、パケットが受信された時刻を枠1302と比較し、 ステップ1016において、枠1302との関連におい て何時そのパケットが受信されたかを判断する。そのパ ケットが枠1302の中で受信された場合、クロック調 整の必要はないので、ステップ1022において、戻る だけである。そのパケットが枠1302の発生の前に受 信された場合、ステップ1018において、その呼を扱 っているSPU264のプロセッサ602に送られるこ の呼に対する次のトラヒック・パケットに、そのクロッ ク調整フィールド322の中にこの呼に対するTX_INT_X 割り込みの時刻を1チック(例えば、PCM音声の1標 本時間)だけ遅らせる要求を入れて運ばせる。逆に、パ ケットが枠1302の発生の後に受信された場合、ステ ップ1022において、この呼に対する次のトラヒック パケットに、そのクロック調整フィールド322の中 にこの呼に対するTX_INT_X割り込みの時刻を1チック (例えば、PCM音声の1標本時間)だけ進める要求を 入れて運ばせる。

【0095】そのトラヒック・パケットを受信すると、 プロセッサ602は、続いて図11のステップ912に おいて、その必要な調整を行う。時刻1404の枠14 02から外れるドリフトは、プロセッサ602自体によって検出される。プロセッサ602は、調整の必要性および調整の方向を記録し、また図11のステップ912において、引き続き、必要な調整をチックずつ行う。

【0096】プロセッサ602の動作のタイミングの変化によってパケット送信時刻が時刻1305から時刻1505へと進み、このためにパケット受信時刻1306が枠1302に対して進むと、結果的に、図21に示したように、枠1302の中の後方に位置する新たなパケット受信時刻1506となる。プロセッサ602602の動作のタイミングの変化によって、枠1402およびフレーム送信時刻1406が時刻1404に関して進むと、結果的に、図22に示したように、新たなフレーム送信時刻1606、および枠1402の中で後方に位置するパケット受信時刻1404が生じる。

【0097】回路611によって出力されるTX_INT_Xお よびRX_INT_Xの変移には、ボコーダ604のクロック6 21および622の出力信号に相応の変移を起こさせる ことにより、図21および22の例において、ボコーダ 604のトラヒック・フレーム送信時刻を時刻1309 から時刻1509に変化させ、かつボコーダ604のト ラヒック・フレーム受信時刻を時刻1409から時刻1 609に変化させ、このようにしてボコーダ604の動 作をプロセッサ602の時間変移された動作に揃えるこ とが必要となる。しかし、この揃える瞬間に、ボコーダ 604は、割り込み信号を進めるべきかまたは遅らせる べきかの判断によって、20msecに相当する通常の1 60の標本の代わりに、それぞれ159または161の PCM標本を回路605から収集するだけの時間がたっ てから呼トラヒックのトラヒック・フレームをプロセッ サ602に送らなければならず、さらに通常の160の 代わりにそれぞれ159または161のPCM標本の期 間内に呼トラヒックのフレームを回路605に出力しな ければならない。この状態を補償するために、プロセッ サ602は、回路611に命じて、図21および22に それぞれ示したこのサービス回路612に対する信号TX _INT_XおよびRX_INT_Xに時間転移を起こさせるようにす ると同時に、プロセッサ602は、この同じサービス回 路612のボコーダ604に命じて、そのPCM出力か ら1つのPCM標本バイトを落とすようにさせ、さらに そのPCM入力において付加的に1つのPCM標本バイ トを生成させる。ボコーダ604がこれらを行うと、こ の場合も結果として、ボコーダ604のトラヒック・フ レームの入力および出力の動作が、PCM標本の出力お よび入力の動作にそれぞれ揃うようになる。

【0098】図21および22に示したものと反対のドリフトの場合、そのドリフトを補償するためにとるステップは、図21および22に対して説明したものと反対である。具体的には、プロセッサ602によって、回路601に指示を与え、このサービス回路612に対する

回路601のTX_INT_XおよびRX_INT_Xの割り込み信号出力を1PCM標本期間だけ遅らせる、さらにボコーダ604に命じて、そのPCM出力において1PCM標本バイトを付加的に生成させ、かつそのPCM入力から1PCM標本バイトだけ削除させる。

【0099】プロセッサ602のこれらの動作を図18 においてステップ1080以降に示す。既に述べたよう に、プロセッサ602が図11のステップ912のクロ ック調整動作を始めると、ステップ1070において、 新たに受信されたパケットが呼の最初のトラヒック・パ ケットかどうかを判断する。呼が進むうちに、受信され るパケットは最初に受信されたパケットではなくなるの で、プロセッサ602はステップ1080に進む。そこ で、受信されたパケットのタイム・スタンプを受信枠1 404と比較し、ステップ1081において、そのパケ ットがその枠1404との関係において何時受信された かを判断する。パケットが枠1404の中で受信された 場合、タイミングの調整の必要がないので、ステップ1 090に進む。パケットが枠1404の前で受信された 場合、ステップ1082において、適応同期回路611 に命じて、それに対応するサービス回路612に対する RX_INT_X信号を1チックだけ進ませ、さらにステップ1 083において、ボコーダ604に、その入力クロック 621のオフセットを1チックだけ小さくするように命 令する。ボコーダ604では、これを実行するために、 クロック621を160という通常の計数の代わりに計 数159の後にリセットする。しかし、ボコーダ604 は、160のPCM標本バイトの情報に匹敵する分を収 容して到来する呼トラヒックの満杯のトラヒック・フレ 一ムを依然として受信する。そこで、ボコーダ604 は、そのPCM出力においてタイミングの再整列を隠す ために、それらの標本バイトの1つを捨てる。

【0100】ステップ1081に戻り、パケットが枠1404の後に受信されていたことが分かった場合、ステップ1084におけたことが分かった場合、ステップ1084において、プロセッサ602は、適応同期回路611に、それに対応するサービス回路612に対するRX_INT_X信号を1チックだけ遅らせるように命令し、さらにステップ1085において、ボコーダ604に、その入力クロック621のオフセットを1チックだけ大きくするように命令する。ボコーダ604に計数160の代わりに計数161の後にクロック621をリセットする。しかし、ボコーダ604は、160のPCM標本バイトの情報にいたクロームを依然として受信する。そこで、ボコーダ604は、そのPCM出力においてタイミングの再整列を隠すために、付加的な標本バイトを生成する。

【0101】プロセッサ602は、ステップ1083または1085に続いてステップ1090に進む。そこで、受信されたトラヒック・フレームのクロック調整フ

ィールド322を調べて、クロック調整があれば、呼を 取扱い中のセル202によってどのようなクロック調整 が要求されたかを判断する。調整が要求された場合、ス テップ1091において、適応同期回路611に命じ て、呼に対応するサービス回路612に対するTX_INT_X 割り込みの発生時刻を要求された方向に1チックだけ調 節させ、さらにステップ1092において、ボコーダ6 04に命じて、その出力クロック621のオフセットを 同じ方向に1チックだけ調節させる。このために、ボコ 一ダ604では、クロック621が通常の計数である1 60の代わりに159または161の計数の後にリセッ トするようにする。従って、ボコーダ604では、15 9または161のPCMバイトの外に向かうトラヒック 標本を集めて、160のPCM標本バイトを収容したフ レームでプロセッサ602に供給する。プロセッサ60 2への出力においてタイミングの再整列を隠すために、 ボコーダ604は、第1の場合には付加的なPCM標本 を1つ生成し、第2の場合にはPCM標本の1つを捨て る。ステップ1092に続いてクロック調整動作を終了 し、ステップ1093において、図11のセルの処理動 作に戻る。

【0102】さらに早い速度で同期を達成するために、クロック調整を 125μ secの倍数のチックで行っても良い。また、同期化が行われる速度を制御するために、(異なる20msec周期で)複数チックの調整と単ーチックの調整との組み合わせを用いることも可能である。さらに、目の粗い調整(多数の 125μ secチックを伴う)を行って、100mの間に大幅な同期の変更を行うことも可能である。この大きな調整は、音声活動の低い期間中に行うと好都合である。

【0103】ソフト渡しの開始時に、その時まで単独で 呼を処理してきたセル202のチャネル要素245と平 行して、第2のセル202のチャネル要素245が、そ の呼の処理を開始する。正に呼が初めて確立されるとき のように、第2のチャネル要素245におけるパケット 受信時刻1302が、枠1302の中にあるか外にある か(図19参照)も、第2のチャネル要素245によっ て送られるパケットのパケット受信時刻1404が、プ ロセッサ602において枠1402の中にあるか外にあ るか(図20参照)も事前に知ることはできない。受信 時刻1306および1404が、それぞれ第2のチャネ ル要素245に対する枠1302および1402の外側 にある場合、呼が最初に確立されるときに使用された図 19および20のクロック調整方式をここで使用するこ とはできない。これは、その呼が既に確立された進行中 の呼であるため、その方式を用いると、知覚できる混乱 (聞こえるほどの「欠陥 (グリッチ)」) が呼に発生す るからである。従って、図21および22のさらに漸進 的ではあるが事実上「無欠陥」のクロック調整方式を用 いて、受信時刻1306および1404を第2のチャネ

ル要素245に対する枠1302および1402の内側にそれぞれ移すように試みる。所望の効果を上げるためには、この調整を何度も繰り返す必要もありうる。

【0104】しかし、図21および22の調整はその呼を扱っているチャネル要素245の両方に対して受信時刻1306および1404に影響を及ぼすことに注意する必要がある。従って、第2のチャネル要素245して時刻1306および1404を枠1302および1402の中に移そうとする調整のために、第1のチャネル要素245に対して時刻1306および1404を枠1302および1402の外に移す結果となる可能性もある。

【0105】2つのチャネル要素245の何れの時刻1 306および1404もそれぞれの枠1302および1 402より遅れない(即ち、それらの後に発生しない) ことが必須である。これに対して、枠1302および1 404にそれぞれ先行する(即ち、それらの前にそれぞ れ発生する)時刻1306および1404は、チャネル 要素245およびSPU264において時期尚早に受信 されたパケットをバッファで緩衝することによって補償 することができる。従って、ソフト渡しの期間に、一方 のチャネル要素245によって進んでいる時刻1306 が報告され、他方のチャネル要素245によって遅れて いる時刻1306が報告されている場合、プロセッサ6 02602は、進んでいる時刻1306を報告中のチャ ネル要素245のクロック調整要求は無視して、遅れて いる時刻1306を報告中のべつのチャネル要素245 の要求のみに応答する。

【0106】プロセッサ602およびソフト渡しに関わ る2つのチャネル要素245の間の伝播遅延時間の差が 非常に大きいために、セル・クロック1000の同じク ロック周期に双方のチャネル要素245によって送られ るパケットが、プロセッサ602において、そのチャネ ル要素245に対するプロセッサ602の受信割り込み クロックRX_INT_Xの異なるクロック周期に受信されると 考えられる。また、プロセッサ602によって送信割り 込みクロックTX_INT_Xの同じクロック周期にソフト渡し に関わる双方のチャネル要素245に送られる複製のパ ケットは、それらのチャネル要素245によってセル・ クロック1000の異なるクロック周期に受信されると 考えられる。受信されたパケットを正しいクロック周期 に関係付けることが、トラヒック・フレーム350のパ ケット番号フィールド320(図9参照)によって運ば れるパケット番号の目的である。この関係付けは図11 のステップ932-036において行われる。

【0107】既に言及したように、チャネル要素245が使用するパケット番号は、セル・クロック1000から計算されるので、これとは明確な関係がある。これゆえ、セル・クロック1000何れのクロック周期においても、すべてのチャネル要素245が、同じパケット

番号を有するパケットを送信する。従って、プロセッサ 602は、受信された2つのパケットのパケット番号を 比較することによって、両方のパケットがセル・クロック1000同じクロック周期に対応するものかどうか を、そしてそれらが対応しない場合には、それらが関係 する順序は何かを直ちに判断することができる。

【0108】パケット流が、プロセッサ602からチャ ネル要素245に向かい、逆方向である場合、パケット 番号とセル・クロック1000のクロック周期との間に は明確に定義された関係がない。しかし、ソフト渡しの 最初に、その時まで呼を処理していたチャネル要素24 5が、その呼の扱いを始めかけているチャネル要素24 5にメッセージ(HANDOFF_REQ)が送られるようにし、 このメッセージによって、セル・クロック1000の最 新のクロック周期の番号およびそのクロック周期に第1 のチャネル要素245が受信したパケットのパケット番 号が報告される。パケット番号は連続しているので、第 2のチャネル要素245は、どのパケット番号がセル・ クロック1000の後続のどのクロック周期に関係付け られるかをこの受信した情報から容易に判断することが できる。このようにして、第2のチャネル要素245 は、受信されたパケットが対応するセル・クロック10 00のクロック周期を決定する。

【0109】ここで、図2のシステムにおける呼の確立、渡し(チャネル切り替え)、中止の状況を図23-35との関連で説明する。例示する動作は、例えばSPU264とセル202、セル202とECP複合装置134とDCSコント化されたはECP複合装置134とDCSコント化された信号メッセージを交わす結果として起こる。これらの図は、その要素対のみの間のメッセージ交換のタイでは、その要素対のみの間のメッセージ交換のタイではない。ECP複合装置134が送受信するメッセージは、すべて制御リンク108を流れるものと仮定し、チャトは、すべてトランク207および210によってフレーム中継されるものと仮定する。

【0110】図23は、移動電話203において発生した呼に対してパケット交換(される)呼経路を確立するための制御信号を示す。移動電話203では、アクセス・チャネル上で呼び出される電話の電話番号を伝えるORIGINATION信号(具体的には、1つ以上のデジタル・メッセージ)を送信することによって呼を開始する。図面において、信号の空中経由の送信または受信は、信号の矢印の垂直な部分によって示す。ORGINATION信号は、セル202の中の1つにおいてDCMAアクセス・チャネルとして設計されたチャネル要素245によって受信コントローラ241に渡される。各コントローラ241に渡される。各コントローラ241に渡される。各コントローラ241に渡される。各コントローラ241に渡される。各コントローラ241に渡される。

ローラ241は、その呼を送るための自由なCDMA空中チャネルを指定した後、指定したチャネルの対応するチャネル要素245の識別情報と共に前記のメッセージを通常の要領でECP複合装置134に送る。

【0111】ECP複合装置134において、CELL_ORI GINATIONメッセージを受信し、その呼を処理するためにDCS201、CIM209、SCM220を選択し、さらに選択された音声符号器モジュール220のサービス回路612およびトランク106群を選択する。次に、MSC_FS_ASSIGNMENTメッセージを呼を発信中のセル202のコントローラ241に送って、選択されたサービス回路612のDLCIを知らせる。また、ECP複合装置134は、呼び出された電話番号を伝えるとともに選択されたSCM220、トランク106群、およびサービス回路612を特定するSETUPメッセージを選択されたSCM220を制御するDCSコントローラ261に送る。

【0112】コントローラ241は、MSC_FS_ASSIGNMEN Tメッセージを受信すると、これを選択されたチャネル要素245のクラスタ・コントローラ244に渡す。クラスタ・コントローラ244は、そのメッセージに含まれる情報を呼を処理するために選択されたチャネル要素245に知らせる。選択されたチャネル要素245は、その呼を処理するために、それ自体を確立した後、相互接続設備のチャネルによってパケットを伝送するフレーム中継方式を用いてFS_CONNECTパケット351を選択されたサービス回路612に送る。パケット351は、選択されたサービス回路612の受信されたDLCIをデータィールド302におけるパケット・アドレスとして使用し、選択されたチャネル要素245のDLCIをデータ・フィールド304に入れて運ぶ。

【0113】選択されたサービス回路612を補助する プロセッサ602が、FS_CONNECTパケットを受信する と、そのプロセッサ602は、FS_CONNECTパケットのフ ィールド304に含まれるDLCIをFS_ACKパケットの フィールド302におけるパケット・アドレスとして用 いて、FS_ACKパケット351をFS_ACKパケット受信の承 認として選択されたチャネル要素245に返す。具体的 には、このとき、プロセッサ602は、選択されたサー ビス回路612に対応するすべてのDLCIをセル20 2に送る。プロセッサ602は、これらの作業をLAP D処理の一部として図11のステップ904において実 行する。次に、プロセッサ602は、選択されたチャネ ル要素245の送られたDLCIを選択されたサービス 回路612に関係付けられた呼の状態情報の一部として 格納し、さらにその呼の状態情報に有効な呼に該当する として印す。このとき、選択されたチャネル要素245 とサービス回路612との間に接続が成立する。次に、 選択されたクラスタ・コントローラ244が、FS_CLOCK _ADJUSTパケットで応答し、これに初期クロック調整情

報を入れて選択されたサービス回路612を補助するプロセッサ602に送る。このパケットは、図16のステップ1001-1010に関連して説明済みである。プロセッサ602は、これに応じて、FS_ACKパケットをクラスタ・コントローラ244に送り、その受信したパケットを図17に関して説明した要領で処理する。ここで、チャネル要素245とサービス回路612との間にいるまで、両者によって、空のトラヒック・パケットが20msecごとに交換され始める。選択されたチャネル要素245は、第2のFS_ACKパケットを受信すると、これに応じて、CHANNEL_CONFIRMATIONメッセージがそのセルのコントローラ241によってECP複合装置134に送られるようにして、その接続のこの端の完成をコントローラ241に通知する。

【0114】DCSコントローラ261は、前記のSETU Pメッセージを受信すると、これに応じて、選択された SСM220のコントローラ231に、特定されたトラ ンク106群のトランク106 (DS0チャネル) を捕 捉させ、その捕捉されたトランク106上に呼び出され た電話番号をパルス出力させる。選択されたトランク1 O6は、TDMパス130上の特定のタイムスロットに 応答する。また、DCSコントローラ261は、選択さ れたサービス回路612を収容している音声処理ユニッ ト264の変換維持プロセッサ609に、前記のDS0 チャネルをTDMバス130からTDMバス・インタフ ェース608を介して選択されたサービス回路612に 割り当てられた集中ハイウェイ607のそのタイムスロ ットに接続させることにより、そのサービス回路612 に問題の呼を処理するように指示する。次に、DCSコ ントローラ261は、CONNACKメッセージをECP複合 装置134に送って、それに対し接続のこの端の順調な 完成を通知する。応答指示が、電話網100の電気通信 設備から選択されたトランク106を介してコントロー ラ231によって受信されると、これによりDCSコン トローラ261に通知され、代わって、DCSコントロ ーラ261が、ANSWERメッセージをECP複合装置13 4に送り、これに呼の完成を知らせる。このとき、図2 のシステムによって呼が完全に成立し、呼のトラヒック が、電話網100の電気通信設備および呼の受信先との 間で双方向にサービス回路612およびトランク106 を通してチャネル要素245の間で流れることができ る。

【0115】図4は、公衆電話網100において発生する呼に対する呼経路の確立のための制御信号を示す。電話網100において通常の要領で、トランク106を捕捉し、それに呼び出される電話番号の数をパルス出力することによって、呼を開始する。そのトランク106を補助する音声符号器モジュール220のコントローラ231が、この場合も通常のようにTDMバス130のそ

のトランクの対応するタイムスロットの捕捉を検出し、ダイヤルされた数を収集した後、DCSコントローラ261が、ECP複合装置134にINCALLメッセージを送ることによって、それに知らせる。このINCALLメッセージによって、呼び出される電話番号、ならびにSCM220およびトランク106のI.D. (識別情報)が送られる。【0116】ECP複合装置134は、INCALLメッセージに応じて、MSC_PAGE_REQUSTメッセージを図2のシステムにおけるすべてのセル202に放送する。MSC_PAGE_REQUSTメッセージにあきする。MSC_PAGE_REQUSTメッセージにあり、呼び出される移動電話203が特定される(例えば、呼び出される電話番号が伝えられる)。

【 O 1 1 7】各セル2 O 2のコントローラ 1 4 2 は、MS C_PAGE_REQUSTメッセージに応じて、このMSC_PAGE_REQU STメッセージをクラスタ・コントローラ 2 4 4 を介して C D M A アクセスチャネル要素 2 4 5 に送る。これに応じて、アクセスチャネル要素 2 4 5 が、C D M A 構造に対して指定された要領で、呼び出される移動電話 2 O 3 の信号報知(ページング)を行う。

【0118】これに応じて、呼び出された移動電話20 3が、RESPONSE信号を送信すると、ページング・チャネ ル要素245のうちの1つ以上がその信号を受信し、各 々が、その信号をそれぞれのクラスタ・コントローラ2 44に渡す。クラスタ・コントローラ244は、そのメ ッセージをそれぞれのセル202のコントローラ241 に渡す。すべてのセル202のコントローラ241は、 絶えずメッセージ(図示せず)を交わして、既存の呼お よび未解決の呼に対するそれぞれの状態情報の相互のデ ータベースを更新する。それぞれのセル202のコント ローラ241は、これらのメッセージから、その呼を扱 うには何れのセル202が最適であるかを決定する。次 に、その選択されたセル202のコントローラ241 が、CELL_PAGE_RESPONSEメッセージをECP複合装置 1 34に送り、呼処理のためにそのセルを選択したことを ECP複合装置134に知らせる。

【O119】ECP複合装置134は、CELL_PAGE_RESPONSEメッセージを受信し、呼経路の他端において呼を扱うために呼が接続される先のSСM220のサービス回路612を選択する。次に、ECP複合装置134は、MSC_FS_ASSIGNMENTメッセージを選択されたセル202のコントローラ241に送る。このメッセージは、移動電話の呼の発信について説明したものと同じであり、同様の応答を引き出す---即ち、図23に対して説明したとおり、セル202とSPU264との間のFS_CONNECT、FS_ACK、FS_CLOCK_ADJUST、およびFS_ACKのパケット交換シーケンスに続いて、CHANNEL_CONFIRMATIONメッセージがセル202からECP複合装置134に送られる。また、ECP複合装置134は、呼が接続されるSСM220を制御するDCSコントローラ261にTONE

_REQUESTメッセージを送る。これに応じて、DCSコントローラ261は、SCM220のコントローラ231が電話網100の電気通信設備との間で双方向に呼を伝えるトランク106に呼び出し音(リングバック)を与えるようにする。

【O 1 2 O】 E C P 複合装置 1 3 4 へのCHANNEL_CUNFOR MATIONメッセージの送信に続いて、選択されたチャネル 要素245が、呼び出される移動電話203にRINGING 信号を送信する。呼び出された移動電話203が、ANSW ER信号で応答すると、選択されたチャネル要素245に よって、そのセルのコントローラ241からECP複合 装置134へとANSWERメッセージが送られる。ECP複 合装置134は、これに応じて、呼が接続されるSCM 220のDCSコントローラ261にACCEPTメッセージ を送る。このメッセージにより、呼を扱うために選択さ れたサービス回路612のI.D.が伝えられる。これ に応じて、DCSコントローラ261は、コントローラ 231が呼から呼び出し音を除去するようにした後、移 動電話を発端とする呼に対する説明の要領で、TDMバ ス130上で呼を伝えるDS0チャネルと選択されたサ ービス回路612との間で接続が行われるようにする。 次に、DCSコントローラ261が、CONNACKメッセー ジをECP複合装置134に送り、その接続のこの端の 順調な完了をそれに知らせる。ここで、図2のシステム 全体に渡って呼経路が完全に確立され、呼トラヒックを 収容するパケットが、選択されたチャネル要素245と 呼の発信元との間をサービス回路612を通して流れる ことができる。

【0121】図25において、移動電話203が、共にしている確立された呼の切断を、HANGUP信号を送ることにより開始する。この信号は、その呼を扱っているチャネル要素245が受信する。これに応じて、チャネル要素245は、FS_REMOVEパケット351をその呼を扱っているサービス回路612に送り、それに呼の切断を知らせる。

【0122】そのFS_REMOVEに応じて、プロセッサ602が、FS_REMOVEパケットのプロトコル処理の一部としてFS_ACKパケット351をチャネル要素245に返し、さらに呼を扱っているサービス回路612に対する呼の状態情報を更新して、呼が切断されたことを示す。その呼のトラヒックは、このときチャネル要素245とサービス回路612との間で流れなくなり、チャネル要素245は、RELEASE_MSCメッセージがセルのコントローラ241によってECP複合装置134に送られるようにして、呼経路のこの端の切断をそれに知らせる。

【0123】これに応じて、ECP複合装置134は、CLEARメッセージを呼を扱っている音声符号器モジュール220のDCSコントローラ261に送り、さらにMSC_RELEASE_ACKメッセージをその呼を扱っていたセル202のコントローラ241に送って、その呼を扱ってき

たチャネル要素 2 4 5 が現在自由であり、新たな呼を扱うのに利用できることを知らせる。DCSコントローラ 2 6 1 は、CLEARメッセージに応じて、SCM 2 2 0 のコントローラ2 3 1 にその呼を伝えるトランク 1 0 6 を開放させ、さらにその呼を扱っているサービス回路 6 1 2 を収容している音声処理ユニット 2 6 4 の変換維持プロセッサ 6 0 9 に、そのサービス回路 6 1 2 に割り当てられた集中ハイウェイ 6 0 7 からその呼を運んでいる DS 0 チャネルを切断させる。次に、DCSコントローラ 2 6 1 は、CLEAR_ACKメッセージをECP 複合装置 1 0 5 に送って、呼経路のこの端も切断されたことを知らせる。

【0124】図26において、電話網100が呼を運ぶ トランク106を開放する。この開放は、その呼を扱っ ている音声符号器モジュール220のコントローラ23 1が検出して、DCSコントローラ261に知らせ、さ らにDCSコントローラ261が、DISCONNECTメッセー ジをECP複合装置134に送って、これに知らせる。 【O125】ECP複合装置134は、このDISCONNECT メッセージの受信に応じて、その呼を扱っているチャネ ル要素245に対しセルのコントローラ241およびク ラスタ・コントローラ244を通してMSC_NETWORK_RELE ASEメッセージを送る。これに応じて、チャネル要素 2 45は、その呼に関与する移動電話203にRELEASE信 号を送るとともに、FS_REMOVEパケット351がその呼 を扱っているサービス回路612に送られるようにす る。FS_REMOVE信号は、移動電話主導の切断に対して説 明したものと同じであり、同様の応答を引き出す。

【O126】RELEASE信号の受信に応じて、移動電話2 O3は、その呼を中止して、HANGUP信号を送る。この信 号は、その呼を扱っているチャネル要素245が受信す る。チャネル要素245は、これに応じて、RELEASE_CO NFIRMATIONメッセージがセルのコントローラ241によってECP複合装置134に送られるようにして、呼のこの端の切断をそれに知らせる。

【0127】これに応じて、ECP複合装置134は、その呼を扱ってきた音声符号器モジュール220のDCSコントローラ261にCLEARメッセージを送る。このCLEARメッセージは、移動電話主導の切断に対する説明のものと同じであり、同様の応答を引き出す。

【0128】図27-29は、一方のセル202から他方への呼のソフト渡しに対する制御信号を示す。第2のセル202(スレーブ・セル称する)が、その呼をその時まで扱ってきたセル202(マスター・セルと称する)と連携して、その呼を扱い始めるときのソフト渡しの開始に対する信号授受を図27に示す。呼に関係する移動電話203は、マスター・セル202を含む複数のセル202から受信する監視チャネル信号の強度を監視して、これらの受信した電力レベルに関するPWR. INFO. 報告をマスター・セル202に周期的に送る。その呼を

扱っているチャネル要素245が、この報告をマスター ・セル202のコントローラ241に渡す。この情報お よびセル202自体の間で交換された情報に基づいて、 マスター・セル202のコントローラ241は、マスタ 一・セル202のみがその呼の扱いを続けるべきかどう か、またはその呼に別のセル202が加わるべきかどう かを判断する。マスター・セル202のコントローラ1 41が、その呼に別の呼を加えるべきであり、かつこの スレーブ・セル202がCDMAおよびマスター・セル 202と同じ移動チャネルを用いてその呼を扱うことが できると判断した場合、マスター・セル202のコント ローラ142が、HANDOFF_REQメッセージを制御リンク 108およびIMS104を通してスレーブ・セル20 2のコントローラ241に送る。HANDOFF_REQメッセー ジにより、この呼に対しマスター・セル202によって 使用されていない呼処理中のサービス回路612のDL CI、およびその呼を伝送中の移動チャネルのI. D. が送られる。

【0129】スレーブ・セル202のコントローラ24 1は、そのHANDOFF_REQを受信し、その呼を処理するた めに、スレーブ・セル202のチャネル要素245およ び呼を扱っている回路612の受信されたDLCIの中 の1つを選択する。 (このようにする代わりに、この呼 に対するマスター・セル202によって使用される呼処 理中のサービス回路612のDLCIをHANDOFF_REQメ ッセージで送り、スレーブ・セル202のコントローラ 241によって、そのメッセージに含まれるそのDLC Iの最下位ビットの値を単に反転させることにより、そ のDLCIの値をその呼を扱っているサービス回路61 2に対応する第2のDLCIへと変更してもよい。)次 に、コントローラ241は、選択したDLCIを受信し たメッセージの他の内容と共にクラスタ・コントローラ 244を通して選択されたチャネル要素245に送る。 選択されたチャネル要素245は、指定された移動チャ ネルにおいて呼を処理するために自体を確立した後、FS _JOINパケット351がその呼を扱っているサービス回 路612に送られるようにする。このパケットでは、コ ントローラ241から選択されたチャネル要素245に よって受信されたサービス回路612のDLCIがフィ ールド302においてパケット・アドレスとして使用さ れ、選択されたチャネル要素245のDLCIがこのデ ータ・フィールド304に収容される。

【0130】その呼を扱っているサービス回路612を補助するプロセッサ602において、FS_JOINパケットを受信すると、図11のステップ904におけるLAPD処理の一部として、FS_JOINパケットの受信を承認してFS_ACKパケット351を選択されたチャネル要素245に関して送られたDLCIをその呼を扱っているサービス回路612に関係付けられた呼の状態情報の一部として記憶

し、呼の状態情報にソフト渡し中の印を付ける。ここで、スレーブ・セル202の選択されたチャネル要素245とその呼を扱っているサービス回路612との間に接続が確立し、これらの間で呼のトラヒック・パケットの交換を開始する。

【O131】スレーブ・セル202のチャネル要素245において、FS_ACKパケットを受信すると、これに応じて、HANDOFF_ACKメッセージをこのセルのコントローラ241から制御リンク108およびIMS104を介してマスター・セル202に送り、接続の完了を知らせる。スレーブ・セル202のコントローラ241もHANDOFF_INFORMATIONメッセージをECP複合装置134に送って、ソフト渡しを知らせる。さらにECP複合装置134において、そのデータベースを更新する。ここで、その1つのサービス回路612とその呼を扱っているマスターおよびスレーブの両セル202のチャネル要素245との間で呼のトラヒック・パケットが流れるようになる。

【0132】図28および29は、呼を処理している2つのセル202の一方がその処理を終えるソフト渡しの終了時の信号授受を示す。必ずしもそうとは限らないが、この時処理を終了するのは、一般にマスター・セル202である。このようすを図28に示す。ソフト渡しの期間中、マスターおよびスレーブのセル202において、移動電話203により測定された監視チャネルの電力レベルに関するPWR. INFO. 報告を受信する。尚、このPWR. INFO. 報告を受信する。尚、このPWR. INFO. 報告は、ソフト渡し中に両方のセル202からプロセッサ602によって受信されてその2つのセル202の間で交換される電力制御向き情報とは異なる。各セル202では、その呼を扱っているサービス回路612に送る次のパケットに、受信したPWR. INFO. を逆方向の信号として含める。

【 O 1 3 4 】 その呼を扱っているサービス回路 6 1 2 を補助するプロセッサ 6 O 2 では、PWR. INFO. を逆方向の信号として両方の 2 O 2 から受信し、図 1 3 のステップ 9 6 8 または図 1 4 のステップ 9 9 8 において、1 つのセル 2 O 2 のみからPWR. INFO. を選択して保存した後、図 1 5 のステップ 1 2 1 6 および 1 2 3 6 において保存したPWR. INFOを両方のセル 2 O 2 に送り返す。プロセッサ 6 O 2 が行う動作を考慮して、移動電話 2 O 3 から比較的良好な品質の信号を受信したセル 2 O 2 によって送られるPWR. INFO. をこの渡しに関係する各セル 2 O 2 で受信する。受信されたPWR. INFO. は、その受信中のセルのコントローラ 2 4 1 に渡される。

【 O 1 3 5 】コントローラ2 4 1 では、この情報を用いて、両者の中の一方が呼の処理を何時止めるべきかを決定する。マスター・セル2 O 2 のコントローラ2 4 1 において、それが呼の処理を止めるべきであると判断すると、HANDOFF_DIRECTION信号パケットをその呼を扱っているサービス回路 6 1 2 を補助するプロセッサ 6 O 2 に

送る。このパケットにより、その呼の処理がスレーブ・セル202に引き渡されていることを示す。プロセッサ602では、図15に示したように、その信号を複製してマスターおよびスレーブの両セル202に返す。

【0136】マスターおよびスレーブの両セル202のチャネル要素245では、HANDOFF_DIRECTION信号を受信すると直ちに、そのHANDOFF_DIRECTION情報を移動電話203に送り、それからこれを評価する。次に、マスター・セル202のコントローラ241が、MASTER_TRANSFERメッセージを制御リンク108およびIMS104を介してそのソフト渡しに関係する他方のセル202に送り、渡しの完了およびそれが新たなマスター・セル202となったことを知らせ、さらにその情報のコピーを呼を、その扱っているそれ自体のセル202のチャネル要素245に渡す。これに応じて、チャネル要素245が、移動電話203との通信を中止し、FS_REMOVEパケットがその呼を扱っているサービス回路612に送られるようにして、その呼へのその関わりの中止を知らせる。

【0137】プロセッサ602では、そのFS_REMOVEパ ケットに応じて、FS_REMOVEパケットのプロトコル処理 の一部としてFS_ACKパケットを送信中のチャネル要素2 45に返し、さらにサービス回路612に対する呼の状 態情報を更新して、その呼が既にソフト渡し中ではない ことを示す。前のマスター・セル202のコントローラ 241が、FS_ACKパケットを受信すると、これに応じ て、そのセルのその呼への関係を断つ。その呼のトラヒ ックは、前のマスター・セル202とその呼を扱ってい るサービス回路612との間で流れなくなるが、サービ ス回路612と前のスレーブ・セル202のチャネル要 素245との間で流れ続ける。ここで、HANDOFF_INFORM ATIONメッセージを前のマスター・セル202のコント ローラ241からECP複合装置134に送って、渡し の完了およびその結果を知らせる。ECP複合装置13 4において、そのデータベースを相応に更新する。

【0138】サービスを行うDCS201のDCSコントローラ261は、図27および28の処理に全く関与しない状態を維持し、そのECP複合装置134もその処理の完了を通知される以外は関係しない。従って、DCSコントローラ261およびECP複合装置134の呼処理動作は、ソフト渡し処理によって悪影響を受けることはない。

【0139】スレーブ・セル202が呼のサービスを中止し、マスター・セル202が単独で呼のサービスを続けるようなソフト渡し完成の状況を図29に示す。この場合も処理の最初に、マスター・セル202およびスレーブ・セル202が、監視チャネルのPWR. INFO. 報告を呼を扱っているサービス回路612を補助するプロセッサ602に送り、プロセッサ602が、移動電話203から比較的良好な信号を受信しているセル202によっ

て与えられたPWR. INFO. を両方のセル202に返す。マスター・セル202のコントローラ241において、それらと他の報告に基づいて、スレーブ・セル202がその呼の処理を中止するべきであると判断した場合、呼の処理がマスター・セル202によって取り戻されようとしていることを示すHANDOFF_DIRECTION信号パケットをプロセッサ602に送る。プロセッサ602では、この場合も図15に示したように、この信号を複製して、マスターおよびスレーブの両セル202に返す。

【0140】マスターおよびスレーブの両セル202の チャネル要素245において、HANDOFF_DIRECTION信号 を受信すると直ちに、HANDOFF_DIRECTION情報を移動電 ・話203に送り、それからこれを評価する。次に、マス ター・セル202のコントローラ241が、INTRA/INTE R_CELL_HANDOFF_REMOVEメッセージを制御リンク108 および I M S 104を介してスレーブ・セル202のコ ントローラ241に送り、渡しが完了したことおよびそ れが呼の処理を中止するべきであることを知らせる。ス レーブ・セル202のコントローラ241は、その呼を 扱っているスレーブ・セル202をチャネル要素245 に知らせる。チャネル要素245は、マスター・セル2 02のチャネル要素245に対して図28に関連して説 明したように応答して、移動電話203との間で呼トラ ヒックを交わすことを中止して、プロセッサ602と共 にFS_REMOVE、およびFS_ACKのパケット交換を開始す る。トランクの流れは、スレーブ・セル202のチャネ ル要素245とその呼を扱っているサービス回路612 との間では中止されるが、サービス回路612とマスタ 一・セル202のチャネル要素245との間では継続す る。ここで、前のスレーブ・セル202のコントローラ 241から、INTRA/INTER_CELL_HANDOFF_ACKメッセージ をマスター・セル202に、HANDOFF_INFORMATIONメッ セージをECP複合装置134に送って、渡しの完了お よびその結果をそれらに知らせる。ECP複合装置13 4は、そのデータベースをそのように更新する。

【 0 1 4 1 】 図 2 8 の場合のように、 D C S コントローラ 2 6 1 および 1 3 4 は、この渡し終了処理にはほとんど、あるいは全く関係しない。

【0142】呼のソフト渡し中に移動電話203によって開始される呼の切断に関する制御信号を図30に示す。移動電話203において、RELEASE信号を送ることによって呼の切断を開始する。この信号は、マスターおよびスレーブの両セル202においてその呼を扱っているチャネル要素245によって受信される。各チャネル要素245では、これに応じて、そのRELEASE信号を伝えるセル・移動体間の逆方向の信号情報をその呼を扱っているサービス回路612への次のパケット350で送る。

【 O 1 4 3】サービス回路 6 1 2 を補助するプロセッサ 6 0 2 において、両方のセル 2 0 2 から信号情報を受信

するが、図13のステップ968または図14のステップ998において1つだけ複製を保存して、図15のステップ1216または1222およびステップ1236においてRELEASE信号の保存した方のコピーを次のパケット530でマスターおよびスレーブの両セル202のチャネル要素245に送り返す。マスター・セル202のコントローラ241では、そのRELESE信号情報の戻りに応じて、セル・移動体間のMOBILE_DISCONNECT順方向信号情報を、その呼を扱っているサービス回路612に送られる次のパケット351で送る。

【0144】サービス回路612を補助するプロセッサ 602では、図13のステップ956または図14のス テップ986においてその信号情報を受信して格納し、 さらに図15のステップ1222および1236におい て、それをつぎのパケットでマスターおよびスレーブの 両セル202のチャネル要素245に返す。マスターお よびスレーブの両セル202のチャネル要素245は、 それぞれ、MOBILE_DISCONNECT信号情報の受信に応じてR ELEASE信号を移動電話203に送る。次に、マスター・ セル202のコントローラ241が、セル・移動体間の 信号情報であるNULL_TRAFFICコマンドを次のパケットで サービス回路612に送る。このコマンドは、MOBILE_D ISCONNECT信号情報に対して正に説明した要領でプロセ ッサ602によって両方のセル202に返される。マス ターおよびスレーブの両セル202の各チャネル要素2 45により、NULL_TRAFFICコマンドの受信に応じて、移 動電話203への呼トラヒックの送信を止め、代わり に、空のトラヒックの送信を開始する。また、両方のチ ャネル要素245により、FS_REMOVEパケット351が その呼を扱っているサービス回路612に送られる。こ れらのパケットは、既に説明したものと同じであり、プ ロセッサ、602から同様の応答を引き出す。各セルのチ ャネル要素245は、プロセッサ602からFS_ACKパケ ットを受信すると、直ちに移動電話203との通信を止 め、そのセルのコントローラ241によってRELEASE_MS CメッセージがECP複合装置134に送られるように し、対応するセルがその呼の処理を中止したことをEC P複合装置134に知らせる。ECP複合装置134 は、そのデータベースを相応に更新し、MSC_RELEASE_AC Kメッセージをマスターおよびスレーブの両セル202 のコントローラ241に送る。また、ECP複合装置1 3 4 では、第 2 のRELEASE_MSCメッセージの受信に続い て、CLEARメッセージをその呼を扱っている音声符号器 モジュール220のDCSコントローラ261に送る。 このメッセージは、図25に対して説明したものと同じ であり、DCSコントローラ261から同様の応答を引

【0145】呼のソフト渡し中に公衆電話網100から 開始される呼切断に対する制御信号を図31に示す。電 話網100において、呼を伝達しているトランク106 を開放する。この開放は、その呼を扱っている音声符号器モジュール220のコントローラ231によって検出され、コントローラ231によってDCSコントローラ261に通知され、さらに、これがDISCONNECTメッセージをECP複合装置134に送って知らせる。

【 O 1 4 6 】 E C P 複合装置 1 3 4 では、これに応じて、NETWORK_RELEASEメッセージをマスターおよびスレーブの両セル 2 0 2 のセル・コントローラ 2 4 1 に送る。これに応じて、マスター・セル 2 0 2 のコントローラ 2 4 1 が、RELEASE信号を伝えるセル・移動体間の順方向の信号情報をその呼を扱っているサービス回路 6 1 2 への次のパケットで送る。

【 O 1 4 7 】サービス回路 6 1 2 を補助するプロセッサ 6 0 2 では、図 1 3 のステップ 9 5 6 または図 1 4 のステップ 9 8 6 において、そのRELEASE信号を受信して格納した後、図 1 5 のステップ 1 2 2 2 および 1 2 3 6 において、格納したRELEASE信号を次のトラヒック・パケットでマスターおよびスレーブの両セル 2 0 2 のチャネル要素 2 4 5 に送る。マスターおよびスレーブの両セル 2 0 2 の各チャネル要素 2 4 5 は、その信号情報に応じて、RELEASE信号をその呼に関わる移動電話 2 0 3 に送る。

【 O 1 4 8 】移動電話 2 O 3 では、そのチャネル要素 2 4 5 によって送られたRELEASE信号を受信すると、これに応じて、その呼を中止し、確認としてMOBILE_DISCONN ECT信号を送信する。この信号は、マスターおよびスレーブの両セル 2 O 2 のチャネル要素 2 4 5 によって受信される。その呼を扱っている各チャネル要素 2 4 5 は、これに応じて、FS_REMOVEパケット 3 5 1 がその呼を扱っているサービス回路 6 1 2 に送られるようにする。このパケットは、既に説明したものと同じであり、プロセッサ 6 O 2 から同様の応答を引き出す。各チャネル要素 2 4 5 において、プロセッサ 6 O 2 からのFS_ACKパケットを受信すると、これに応じて、RELEASE_CONF IRMATIONメッセージがECP複合装置 1 3 4 に送られるようにして、これに呼切断を知らせる。

【O149】ECP複合装置134では、第2のRELEAS E_CONFIRMATIONメッセージの受信に続いて、CLEARメッセージをその呼を扱っている音声符号器モジュール22 OのDCSコントローラ261に送る。このメッセージは、図25に対して説明したものと同じであり、同様の応答を引き出す。

【0150】1つのチャネル要素245から別のものへの部分ソフト渡しに対する制御信号を図32に示す。部分ソフト渡しは、同じセル202または同じDCS201に接続された異なるセル202のチャネル要素245の間で発生し、その呼を伝えている移動チャネルの変更を伴う。ソフト渡しに関しては、その呼を扱っているセル202(処理中のセル202)のコントローラ241が、移動電話203によって供給されるPWR. INFO. を監

視して、処理中のチャネル要素245がその処理を継続 するべきかどうか、あるいはその呼は同じセル202ま たは異なる(新たな)セル202にある新たなチャネル 要素245に渡すべきかどうかを判断する。処理中のセ ル202のコントローラ241が、その呼を新たなチャ ネル要素245にソフト渡しするべきであり、新たなセ ル202がCDMAを用いて呼を処理できると判断した 場合、処理中のコントローラ241からHANDOFF_REQメ ッセージが制御リンク108およびIMS104を介し て新たなセル202のコントローラ241に送る。(処 理中のセル202および新たなセル202が、同じセル ならば、このメッセージは、そのセルから外には送られ ない。)このメッセージは、ソフト渡しに対して説明し たものと同じであり、スレーブ・セル202から引き出 すのとお同じ応答を新たなセル202から引き出す。し かし、新たなチャネル要素245は、移動電話203お よび処理中のチャネル要素245と同じ移動チャネル上 で動作しないので、新たなチャネル要素245は、移動 電話203と通信状態ではなく、新たなチャネル要素2 45からその呼を扱っているサービス回路612に空の トラヒック・パケットが流れるだけである。

【0151】新たなセル202によって処理中のセル202に送り返されるHANDOFF_ACKメッセージによって、新たなチャネル要素245が動作対象とする移動チャネルが指定される。処理中のセル202のコントローラ241において、HANDOFF_ACKメッセージを受信し、これに応じて、処理中のチャネル要素245に移動電話203宛に信号を送らせ、そのチャネル要素245の動作を新たなチャネル要素245が動作対象とする移動チャネルへと切り替えるように指示させる。移動電話203がこれを実行すると、移動電話203、新たなチャネル要素245、およびサービス回路612の間でトラヒックが流れ始めるが、移動電話203と処理中のチャネル要素245との間では流れなくなり、空のトラヒック・パケットのみが処理中のチャネル要素245からサービス回路612に流れ始める。

【0152】新たなチャネル要素245において、移動電話203からの呼トラヒックの受信が始まると、これに応じて、HANDOFF_INFORMATIONメッセージがECP複合装置134に、INTERCELL_HANDOFFメッセージが処理中のサービス回路612に送られるようにして、それらに渡しを知らせる。ECP複合装置134がそのデータベースを更新し、一方で処理中のセル202のコントローラ241は、そのセル202にその呼のサービスを止めさせる。具体的には、処理中のセル202のチャネル要素245により、FS_REMOVEパケットがその呼を扱っているサービス回路612に送られる。このパケットは、既に説明したものと同じであり、同じ応答を引き出す。このようにして、処理中のチャネル要素245とサービス回路612との間でトラヒックは流れなくなる。

処理中のチャネル要素245では、サービス回路612からFS_ACKパケットを受信すると、これに応じて、HANDOFF_INFORMATIONメッセージがECP複合装置134に送られるようにして、これに渡しの完了を知らせる。

【0153】この場合も、処理中のDCS201のDCSコントローラ261は、図31の処理には全く無関係のままであり、ECP複合装置134も処理の完了を通知される以外は無関係である点に注目される。結果として、DCSコントローラ261およびECP複合装置134の呼処理能力は、部分ソフト渡し処理によって悪影響を受けることはない。

【0154】図33は、CDMAセル202から他のセルへのハード渡しに対する制御信号を示す。CDMAにおいて、ハード渡しは、移動チャネルの変更を必ずしも伴わないが、その呼を扱っているデジタル・セルラ交換機201 (図2参照)の変更を伴う。

【0155】ソフト渡しおよび部分ソフト渡しについては、その呼を扱っているセル202(処理中のセル202と称する)のコントローラ241によって、移動電話203によって供給されるPWR. INFO. を監視し、これと共に他の状態情報を用いて、処理中のセル202がその呼の処理を継続するべきかどうか、あるいは処理中のセル202ではなく異なる移動電話交換機201に接続された別のセル202(新たなセル202と称する)にその呼渡すべきかを判断する。処理中のセル202のコントローラ241が、その呼を渡すことに決めた場合、コントローラ241は、HARD_HANDOFF_REQメッセージをECP複合装置134に送る。このメッセージにより、その呼、提示された新たなセル202、処理中のセル202によってその呼のために使用されていている移動チャネルが指定される。

【0156】ECP複合装置134では、そのメッセージに応じてその呼を扱うために、何れのDCS201が新たなセル202に接続されるかを判断し、そのDCS201の内部で新たな音声符号器モジュール220を選択し、さらにその新たなモジュールのサービス回路612を選択する。次に、ECP複合装置134において、処理中のDCS201の処理中の音声符号器モジュール220に接続するトランク206を選択し、さらにその選択した新たな音声符号器モジュール220に接続するトランク206を特定するほか、処理中の音声符号器モジュール220にあってその呼を伝えるトランク106も特定するSETUPメッセージを、処理中のDCS201のコントローラ261に送る。

【 O 1 5 7 】 処理中の D C S 2 O 1 の D C S コントローラ 2 6 1 は、SETUPメッセージを受信し、これに応じて、処理中の S C M 2 2 O の コントローラ 2 3 1 に特定されたトランク 2 O 6 を捕捉させ、選択された S C M 2

20およびサービス回路612の識別情報をそのトランク206上にパルス出力させ、さらに呼伝送中のトランク106を会議配置にあるトランク206に接続する。この結果、新たなSСМ220におけるトランク206の捕捉、および新たなSMСのコントローラ231によるパルス出力された識別情報の収集が行われる。次に、DCS201のDCSコントローラ261により、CONNACKメッセージをEСP複合装置134に送り、処理中のSСМ220と新たなSСМ220をの間の接続の成立を知らせ、他方では、新たなSСМ220のコントローラ231により、収集されパルス出力された情報を新たなDCS201のDCSコントローラ261に送り、これによって、収集されパルス出力された情報を伝えるINCALLメッセージをEСP複合装置134に送り、これに入ってくる呼を知らせる。

【O158】ECP複合装置134は、受信したCONNAC KおよびINCALLメッセージをそれらの内容を基に関係付 ける。これらのメッセージは、新たなSCM220およ び処理中のSCM220のTDMバス130が206に よって既に相互接続されていることをECP複合装置1 34に確認する働きをする。次に、ECP複合装置13 4は、MSC_NEW_HANDOFFメッセージを新たなセル202 のコントローラ241に送る。このメッセージにより、 新たなセル202に対し、それがその呼を扱うように選 択されたことを知らせるとともに、その呼を現在運んで いる移動チャネルの識別情報を伝える。新たなセルのコ ントローラ241では、これに応じて、新たなセル20 2が呼を扱う呼とができるかどうか、そして可能なら ば、何れの移動チャネルに対してかを判断する。次に、 新たなセルのコントローラ241が、呼の情報を伝える CHANNEL_ACTIVATION_CONFIRMATIONメッセージをECP 複合装置134に送り返す。その新たなセル202が呼 を扱う呼とができるものとして、ECP複合装置134 が、呼を扱うように選択された新たなSCM220のサ ービス回路612のDLCIを伝えるMSC_FS_ASSIGNMEN Tメッセージを新たなセルのコントローラ241に送 る。このメッセージは、図23に関連して既に説明した ものと同じであり、それと同様の応答を引き出す。新た なセル202は、FS_CONFIRMATIONメッセージをECP 複合装置134に返し、代わって、ECP複合装置13 4が、MSC_OLD_HANDOFFメッセージを処理中のセル20 2に送って、新たなチャネル要素245と新たなサービ ス回路612との間の接続の完成、およびその新たなチ ヤネル要素245の動作対象である移動チャネルをそれ らに知らせる。

【O159】ECP複合装置134は、FS_CONFIRMATIONメッセージに応じて、ACCEPTメッセージを新たなDCS201のDCSコントローラ261に送る。これに応じて、新たなDCS201のDCSコントローラ261は、既にACCEPTメッセージに対して説明した要領で、新

たなSCM220のコントローラ231に、新たなサー ビス回路612と新たなSCM220を処理中の22に 接続するトランク206との間に接続を形成させる。こ の結果、新たなサービス回路612および処理中のサー ビス回路612の出力が処理中の音声符号器モジュール 220のTDMパス130の同じタイムスロットに接続 され、会議配置となる。新たなチャネル要素245およ び処理中のそれが、共に同一の移動チャネル上で動作し ている場合、同じタイムスロットに完全に符合する出力 が重なり合うので、タイムスロットの内容にはほとんど 全く影響しない。それら2つのチャネル要素245が、 同一の移動チャネル上で動作していない場合、同じタイ ムスロットに実際のトラヒック標本と空のトラヒック標 本---音声またはデータと無音---が重なり合うので、こ の場合も、タイムスロットの内容にはほとんど全く影響 しない。次に、新たなDCS201のDCSコントロー ラ261が、CONNACKメッセージをECP複合装置13 4に返し、これに接続の完了を知らせる。接続の完了 は、処理中のSCM220のコントローラ231が、検 出して処理中のDCS201のDCSコントローラ26 1に知らせ、これがANSWERメッセージをECP複合装置 134に返して知らせる。

【0160】処理中のセル・コントローラ241は、ECP複合装置134から受信したMSC_OLD_HANDOFFメッセージに応じて、そのメッセージの内容を調べ、新たなチャネル要素245が処理中のチャネル要素245がを判断する。そうでない場合、処理中のセル・コントローラ241の制御によって、処理中のチャネル要素245が移動電話203に信号を送り、(図33において波線で示したように)それが現在使用中の移動チャネルから新たなチャネル要素245によって使用されている移動チャネルと動作を切り替えるように命令する。移動電話203がこれを実行すると、トラヒックの流れは、(波線で示したように)処理中のセル202から新たなセル202へと切り替えられる。

【0161】新たなセル202のチャネル要素245は、呼トラヒックの受信開始に応じて、新たなセル・コントローラ241にHANDOFF_VOICE_CHANNEL_CONFIRMATIONメッセージをECP複合装置134宛に送らせる。このメッセージにより、その渡しの成功をECP複合装置134に知らせる。これに応じて、ECP複合装置134に知らせる。これに応じて、ECP複合装置134に知らせる。これに応じて、ECP複合装置134に知らせる。これに応じて、ECP複合装置134に知らせる。CLEARメッセージを処理中のDCS201のDCSコントローラ261に送り、処理中のセル202および処理中のSPU264にその呼の扱いを止めさせる。

【 O 1 6 2 】処理中のセル2 O 2 のコントローラ 2 4 1 では、MSC_CHANNEL_DEACTIVATIONメッセージを処理中のチャネル要素 2 4 5 に渡すと、これに応じて、このチャ

ネル要素245は、FS_REMOVEパケットが処理中のサービス回路612へと中継されるようにする。このパケットは、既に説明したものと同じであり、同様の応答を引き出す。処理中のセル202が呼を扱うのを止めると、そのコントローラ241が、FS_CONFIRMATIONメッセージをECP複合装置134に送り、そのことをこれに知らせる。

【0163】処理中のDCS201のDCSコントロー ラ261では、受信したCLEARメッセージを処理中のS CM220のコントローラ231に渡す。これに応じ て、コントローラ231が、処理中のサービス回路61 2を含む音声処理ユニット264の変換維持プロセッサ 609にそのサービス回路612に割り当てられた集中 ハイウェイ607のタイムスロットからその呼を分離さ せる。しかし、新たなSCM220の新たなサービス回 路612は、処理中のSCM220のTDMバス130 との間で呼を双方向に伝えるトランク106にトランク 206を介して接続されているので、処理中のSCM2 20のコントローラ231は、そのトランク106およ びTDMバス130のタイムスロットは開放しない。次 に、処理中のDCS201のDCSコントローラ261 は、CLEAR_ACKメッセージをECP複合装置134に送 り、処理中のSCM220の処理中のSPU264がそ の呼のサービスを中止したことを知らせる。CLEAR_ACK およびFS_CONFIRMATIONの両メッセージの受信によっ て、渡しが完了したことをECP複合装置134に示 す。

【0164】図34および35は、処理中のセル202 のCDMA無線機243から新たなセル102または2 02の通常のアナログ無線機143へのハード渡しに対 する制御信号を示す。図34は、同一のDCS201に 接続された2つのセル202の間の渡しに対する制御信 号を示し、図34は、異なるDCS201に接続された 2つのセル202の間の渡しに対する制御信号を示す。 【0165】図34を考察する。通常の移動電話方式の セル102であればCDMA監視チャネルが装備されて いる。装備されている場合、制御通信は、(新たなセル 202についてそうであるように)新たなセル102を 続行する。新たなセル102がCDMA監視チャネルを 備えていない場合、通常の移動電話方式への呼の変換 が、処理中のセル202で発生するが、通常のハード渡 しの要領で呼が処理中のセル202から新たなセル10 2に渡されるのは、この時のみである。

【0166】既に説明した渡しの種類について、処理中のセル202のコントローラ241が、移動電話203によって供給されるPWR. INFO. を監視して、その呼を別なセルに渡すべきかどうかを判断する。処理中のセル202のコントローラ241が、その呼をセル202または102の通常の無線機143に渡すべきであると判断し、かつ新たなセル202または102が処理中のセル

202と同じ移動電話交換機201に接続されている場 合、そのコントローラ241は、ANALOG_HANDOFF_REQUE STメッセージをECP複合装置134に送る。このメッ セージによって、提示された新たなセル102または2 O2が特定される。ECP複合装置134では、これに 応じて、新たなセル102または202が接続されてい る交換機モジュール120または220のトランク10 9を選択し、さらにMSC_NEW_HANDOFFメッセージを新た なセル102または202のコントローラ141または 241に送る。このメッセージにより、選択されたトラ ンク109を特定するとともに、新たなセル102また は202がその呼を扱うことができるかどうかを問い合 わせる。新たなセル102または202のコントローラ 141または241は、それが呼を処理するところの通 常の移動チャネルを特定するCHANNEL_ACTIVATION_CONFI RMATIONメッセージによってECP複合装置134に応 答するとともに、その移動チャネルを選択されたトラン ク109に接続する。ECP複合装置134は、これに 応じて、処理中のSCM220に接続されているトラン ク109を選択し、CONNECTメッセージを処理中のDC S201のDCSコントローラ261に送る。これによ り、新たなセル102または202が接続された新たな モジュール120または220、新たなモジュール12 0または220が接続されている選択されたトランク1 09、および処理中の音声符号器モジュール220から 出る選択されたトランク109が特定される。

【0167】DCS201のDCSコントローラ261では、CONNECTメッセージを受信し、これに応じて、処理中のSCM220のコントローラ231に、呼(TDMバス130のタイムスロット)を会議配置にある特定された出トランク109に接続させ、さらにTMS121に、2つの特定されたトランク109を互いに接続させる。次に、DCS201のDCSコントローラ261は、CONNACKメッセージをECP複合装置134に送って処理中のSCMと新たなSMCとの間の接続の完成を知らせる。

【0168】ECP複合装置134では、これに応じて、MSC_OLD_HANDOFFメッセージを処理中のセル202のコントローラ241に送り、新たなセル102または202が呼を処理するところの移動チャネルを知らせる。これに応じて、そのコントローラ241の制御により、処理中のチャネル要素245が、信号を移動電話203に送り、移動電話203が通常の移動電話式の処理に切り替えてMSC_NEW_HANDOFFメッセージにおいて指定された移動チャネルを使用するよう、これに命令する。【0169】移動電話203が、これを実行し、さらに新たな移動チャネル上の送信を始めると、新たなセル102または202が、その送信を受信して、HANDOFF_V0ICE_CHANNEL_CONFIRMATIONメッセージによってECP複合装置134に通知する。ECP複合装置134は、こ

れに応じて、MSC_CHANNEL_DEACTIVATIONメッセージを処理中のセル202へ、そしてCLEARメッセージを処理中のDCS201のDCSコントローラ261へ送ることにより、処理中のセル202および処理中のSPU264に、その呼の処理を止めさせる。このメッセージは、CDMAどうしの間のハード渡しに関して説明したものと同じであり、同様の応答を引き出す。その場合のように、CLEAR_ACKおよびFS_CONFIRMATIONの両メッセージの受信により、その渡しが完了したことをECP複合装置134に示す。

【0170】ここで、図35について説明する。処理中 のセル202以外の異なる交換機101または201に 接続された新たなセル102または202への渡しは、 図34で示したように始まる。しかし、新たなDCS1 01または201によってサービスされるセル102に 呼を渡すことに決定すると、以降、処理中のセル202 のコントローラ241は、ANALOG_HANDOFF_REQUESTメッ セージをECP複合装置134に送り渡しを要求する。 このメッセージにより、提示された新たなセル102ま たは202を特定する。ECP複合装置134では、こ のメッセージに応じて、その呼を扱うために、交換機1 01または201の何れが新たなセル102または20 2に接続されているかを判断し、その交換機101また は201の新たな交換機モジュール120または220 を選択し、さらにその選択したモジュール120または 220に接続されたトランク106を選択する。次に、 このECP複合装置134は、処理中のSCM220に 接続された出トランク106を選択し、SETUPメッセー ジを処理中のDCS201のDCSコントローラ261 に送ることにより、選択された新たなモジュール120 または220およびそれに接続されたトランク106、 処理中の音声符号器モジュール220から出るトランク 106、および呼を伝える処理中の音声符号器モジュー ル220のトランク106を知らせる。

【O171】SETUPメッセージは、図33に関して説明 したものと同じであり、同様の応答を引き出す。従っ て、渡しは図33に説明したように進行する。しかし、 新たなDCS101または210における呼の処理には 何れのSPU264も関与しないので、ECP複合装置 134は、図33のようにFS_ASSIGNメッセージを新た なセル102または202に送る代わりに、直にACCEPT メッセージを新たなDCS101または210のDSC コントローラ161または261に送る。DCS161 または261では、これに応じて、新たなモジュール1 20のコントローラ131またはセル相互接続モジュー ル(CIM)209のコントローラ251が新たなモジ ュール120または220の選択されたトランク106 をその呼(即ち、モジュール120のTDMバス130 またはCIM209のTDMバス230の何れかのその セルの対応するタイムスロット)に接続することによっ

て、その選択されたトランク106と新たなセル102または202との間に接続を確立する。図33と同様に、この結果、新たなセル102または202、および処理中のセル202の両方の出力が、処理中の音声符号器モジュール220のTDMバス130の同じタイムスロットに接続される。次に、新たなDCS101または201のDCSコントローラ161または261が、CONNACKメッセージをECP複合装置134に返して接続の完成をそれに知らせる一方、処理中のSCM220のコントローラ231が、その接続の完成を検出してDCSコントローラ261に知らせると、DCSコントローラ261は、これに応じて、ANSWERメッセージをECP複合装置134に返す。

【O172】ECP複合装置134では、CONNACKメッセージの受信に応じて、MSC_OLD_HANDOFFメッセージを処理中のセル202のコントローラ241に送る。このメッセージは、図34に関連して説明したものと同じであり、従って、渡しは、完了するまで図34に関する説明のように進行する。

【0173】以上の説明は、本発明の一実施例に関するもので、この技術分野の当業者であれば、本発明の種々の変形例が考えられる。例えば、非同期伝送モード(ATM)のような他のパケット伝送方式を用いることも可能である。あるいは、セル、ECP複合装置、およびデジタル・セルラ交換機のすべての制御部分の間で機能の分割を行うことができる。また、デジタル・セルラ交換機内部のモジュール(CIM209およびSCM220)は、直にトランクによって接続する代わりに、中央段の交換機によって接続してもよい。さらに、以上説りしたシステムは、移動電話以外の疑似同期無線アクセス・システムーー例えば、個人通信網(PCN)ーーに応用することも可能である。以上のような変更および修正いずれも本発明の技術的範囲に包含される。

[0174]

【発明の効果】以上述べたように、本発明によれば、可能な限り既存の実証済みの方式および構成単位を用いることにより、符号化された(パケット交換)無線電話トラヒックおよび符号化されていない(回路交換)無線電話トラヒックを平行して扱うことができるので、CDMAセルラ無線電話システム(図2)などの高容量、高効率かつ高速の無線アクセス通信システムを安価に実現することができる。

【図面の簡単な説明】

【図1】従来のセルラ無線電話システムのブロック図である。

【図2】本発明の説明に役立つ実施例を取り入れたセルラ無線電話システムのブロック図である。

【図3】図2のシステムの1つのセルのブロック図である。

【図4】図2のシステムのセル相互接続モジュールのブ

ロック図である。

【図5】図2のシステムの音声符号器モジュールのブロック図である。

【図6】図5のモジュールの音声処理ユニットのブロック図である。

【図7】図2のシステムのLAPDフレームのブロック 図である。

【図8】図2のシステムのLAPDフレームを修正したフレームのブロック図である。

【図9】音声および(または)信号の情報を図7および8のフレームで送るために使用される水準3のプロトコルのブロック図である。

【図10】信号情報を図7および8のフレームで送るために使用される水準3のプロトコルのブロック図である。

【図11】図6のユニットのプロセッサの受信パケット 処理関数の流れ図である。

【図12】図6のユニットのプロセッサの受信パケット 処理関数の流れ図である。

【図13】図6のユニットのプロセッサの受信パケット 処理関数の流れ図である。

【図14】図6のユニットのプロセッサの受信パケット 処理関数の流れ図である。

【図15】図6のユニットのプロセッサの送信パケット 処理関数の流れ図である。

【図16】図3のセルのクラスタ・コントローラのクロック調整関数の流れ図である。

【図17】図11のステップ970において実行される図6のユニットのプロセッサのクロック調整関数の流れ図である。

【図18】図11のステップ912において実行される図6のユニットのプロセッサのクロック調整関数の流れ図である。

【図19】図6のユニットのサービス回路に対して呼の確立時に行われるパケット送信のクロック調整のタイミング図である。

【図20】図6のユニットのサービス回路に対して呼の 確立時に行われるパケット受信のクロック調整のタイミ ング図である。

【図21】図6のユニットのサービス回路に対して、確立された呼の期間に行われるパケット送信のクロック調整のタイミング図である。

【図22】図6のユニットのサービス回路に対して、確立された呼の期間に行われるパケット受信のクロック調整のタイミング図である。

【図23】図2のシステムにおける移動電話を発端とする呼の確立の信号図である。

【図24】図2のシステムにおける通信網を発端とする呼の確立の信号図である。

【図25】図2の信号における呼の移動電話を発端とす

る切断の信号図である。

【図26】図2の信号における呼の通信網を発端とする 切断の信号図である。

【図27】図2の信号における呼のソフト渡しの開始の 信号図である。

【図28】マスター・セルが離れるようなソフト渡しの 終了の信号図である。

【図29】スレーブ・セルが離れるようなソフト渡しの 終了の信号図である。

【図30】図2のシステムにおけるソフト渡し処理中の呼の移動電話を発端とする切断の信号図である。

【図31】図2のシステムにおけるソフト渡し処理中の呼の通信網を発端とする切断の信号図である。

【図32】図2のシステムにおける呼の部分ソフト渡し 処理の信号図である。

【図33】図2のシステムにおける呼のCDMAからCDMAへのハード渡し処理の信号図である。

【図34】図2のシステムにおいて同一のデジタル・セルラ交換機によって管轄されるセル間の呼のCDMAからアナログへのハード渡し処理の信号図である。

【図35】図2のシステムにおいて異なるデジタル・セルラ交換機によって管轄されるセル間の呼のCDMAからアナログへのハード渡し処理の信号図である。

【符号の説明】

100 公衆電話網

101,201

DCS (デジタル・セルラ交換機)

102,202

CELL(セル)

103, 203

利用者端末 (移動無線電話)

104 IMS (プロセス間メッセージ交換機)

105 ECP (管理セルラ・プロセッサ: Executive Cellula Processor)

106 通信トランク

121 時間多重交換機 (TMS)

132, 142, 242

DS1インタフェース(DS1 INTFC.)

133 TMSインタフェース (TMS INTFC.)

134 ECP複合装置

143 アナログFM無線機(またはTDMAデジタル 無線機)

161, 261

DCSコントローラ

199 移動交換局 (MSC: mobil switching center)

209 セル相互接続モジュール (CIM)

210 光ファイバ光学的パケット交換トランク

220 音声符号器モジュール (SCM)

241 コントローラ

243 デジタル無線機 244 クラスタ・コントローラ 245 チャネル要素 390 Cバス (CBUS) 392 Cバス・インタフェース (CBUS INTFC.) 394 メモリ (MEMORY) 395 HDLCコントローラ (HDLC CONTROLLER) 396 TDMパス・コントローラ (TDM BUS CONTROLL ER) 252 汎用DS1インタフェース 253 拡張インタフェース 400 集中ハイウェイ 401 パケット処理要素 (PPE) 402 タイムスロット交換器(TSI) 411,452 変換テーブル (TABLE) 442 DS1トランク・インタフェース 450 LANNA·インタフェース (LAN BUS INTF 451, 455 FIFO

453 変換挿入器

454 ファイバ・インタフェース (FIBER INTFC.)

600 クロック回路 (CLK. CKT.)

601 LANパス・インタフェース

602 プロセッサ

603, 614, 620

バッファ (BUFFERまたはBUFF.)

604 ボコーダ

605 トーン挿入回路

606 エコー・キャンセラー

607 集中ハイウェイ

608 TDMパス・インタフェース

609 変換維持ユニット

610 プロセッサ制御バス

611 適応同期回路

6 1 2 サービス回路

613 変換維持制御バス

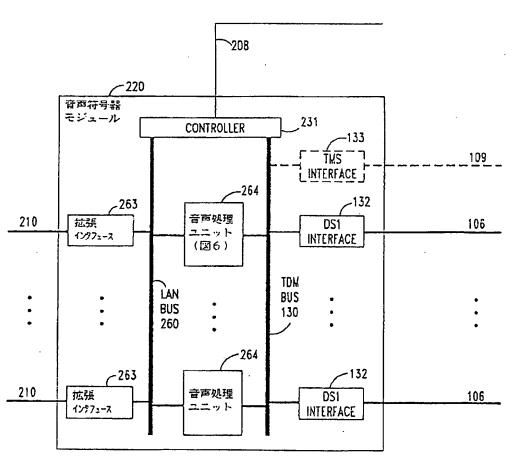
615 クロック・パス

621 入力クロック (INPUT CLK.)

622 出力クロック (OUTPUT CLK.)

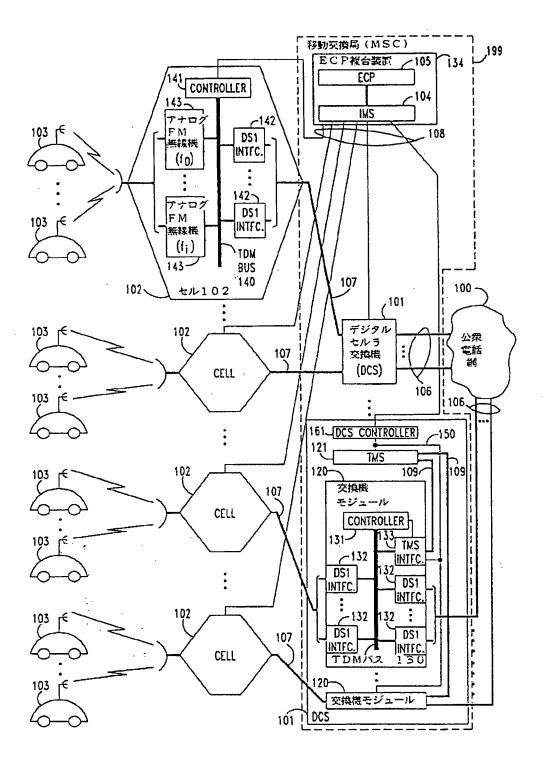
623 現在時カウンタ

【図5】

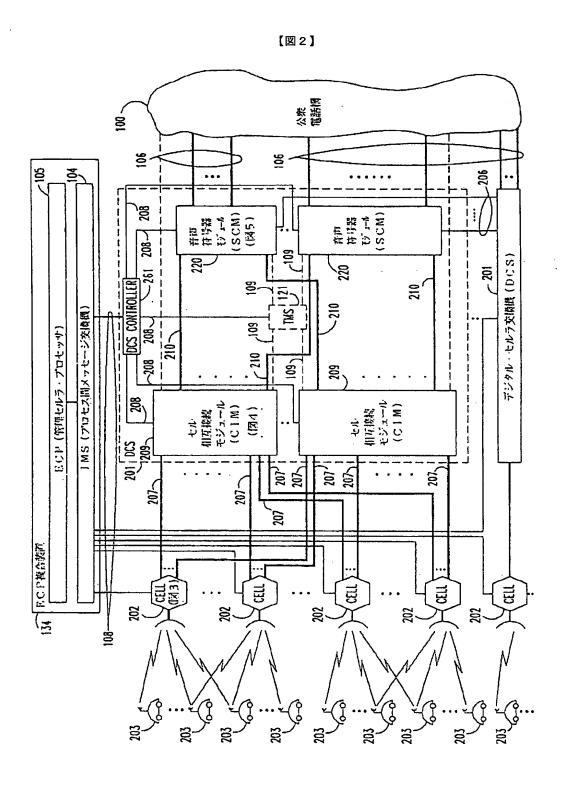


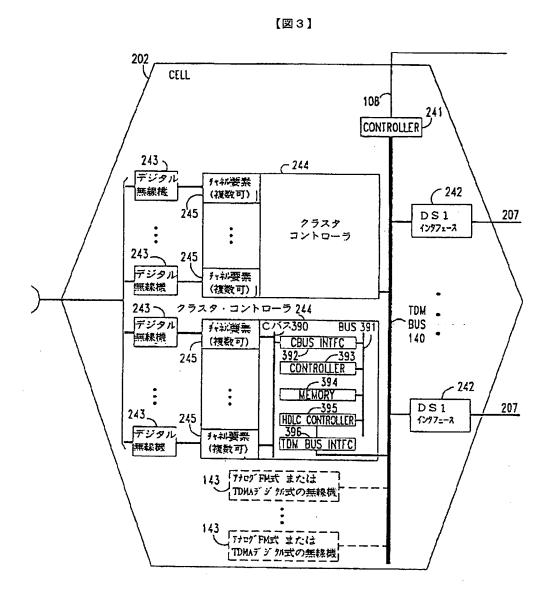
【図1】

(従来の技術)



· Annu de me da es

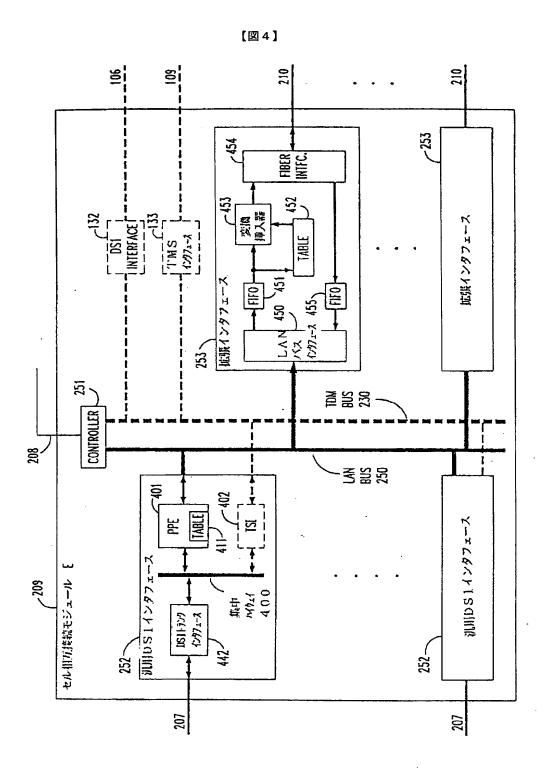




【図10】

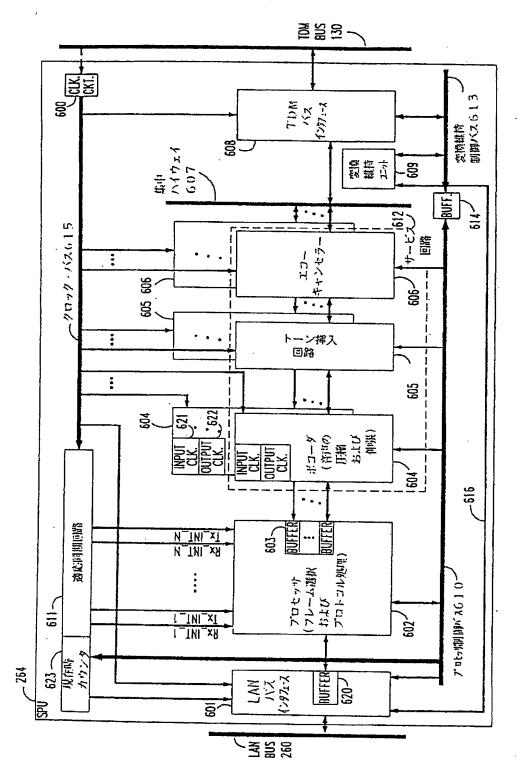
351

パケット・タイプ	~321
メッセージ・タイプ	~328
チャネル要素 I.D.	~329
フレーム選択 I.D.	~330
信号データ	~331



.

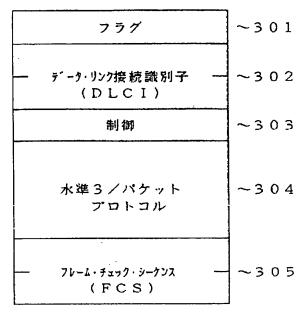
【図6】



.

【図7】

300



【図8】

310

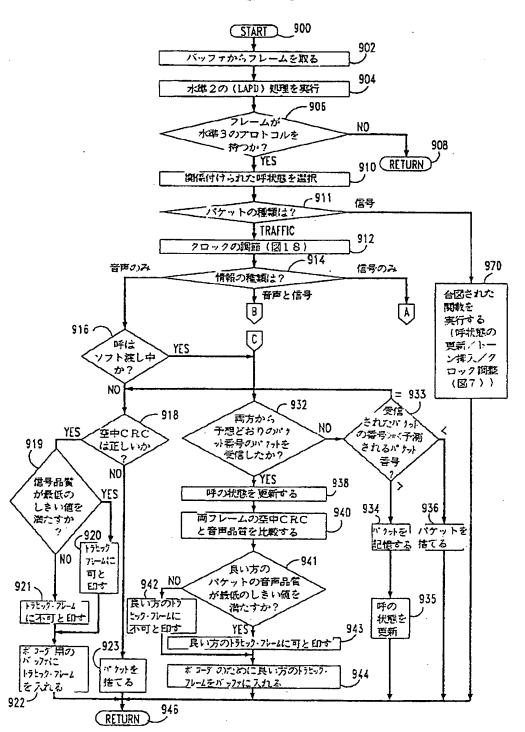
基板アドレス	~311
ボート・アドレス	~312
データ・リンク接続識別子 (DLCI)	~302
制御	~303
水準3/パケット プロトコル	~304
フレーム・チェック・シーケンス ― (FCS)	~305

【図9】

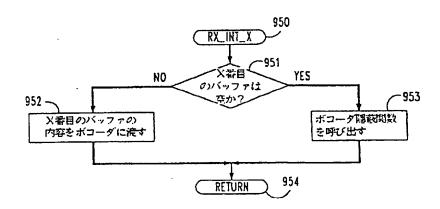
350

	_
パケット・タイプ	~321
バケット番号	~320
クロック調整	~322
空中CRC	~323
信号品質	~324
電力制御	~325
音声/信号タイプ	~326
音声/信号データ	~327

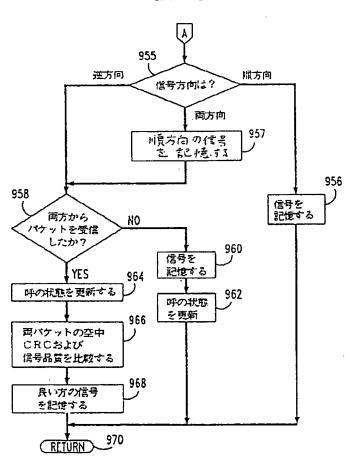


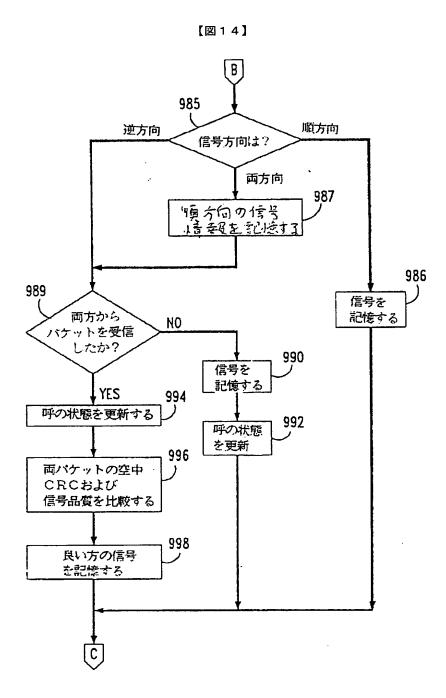


【図12】

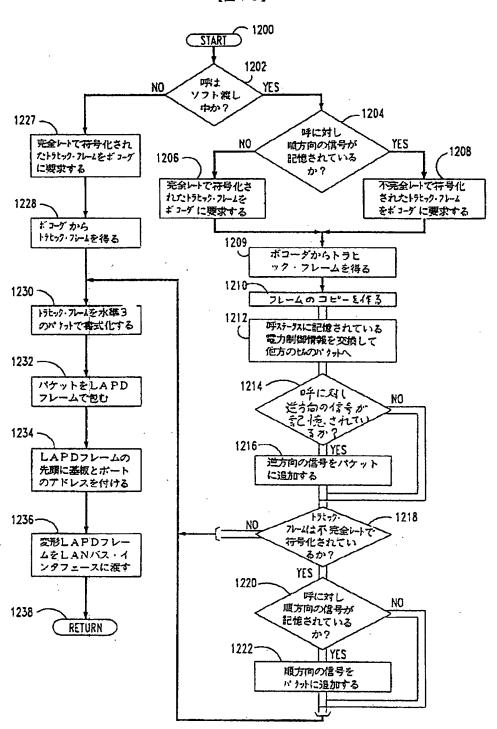


[図13]

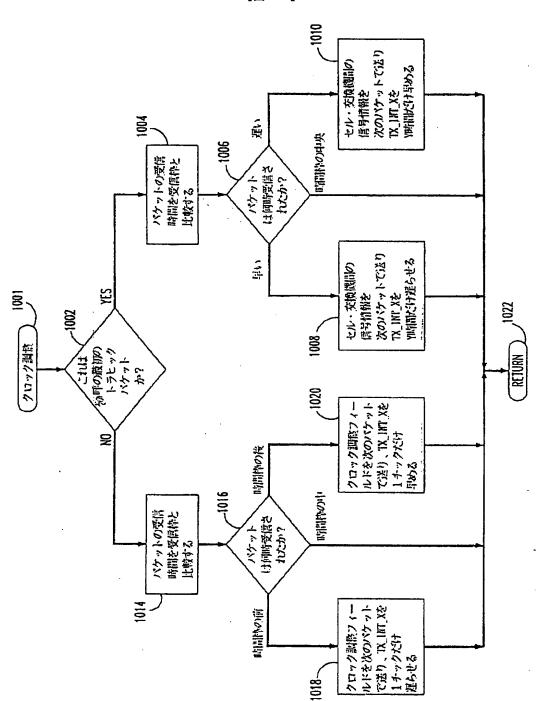




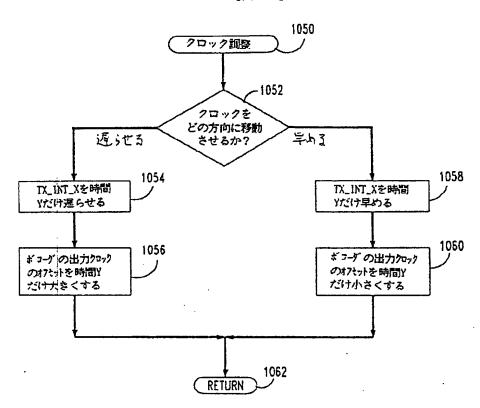




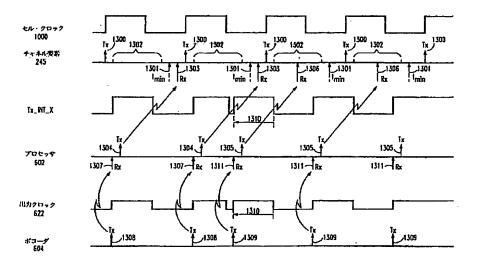


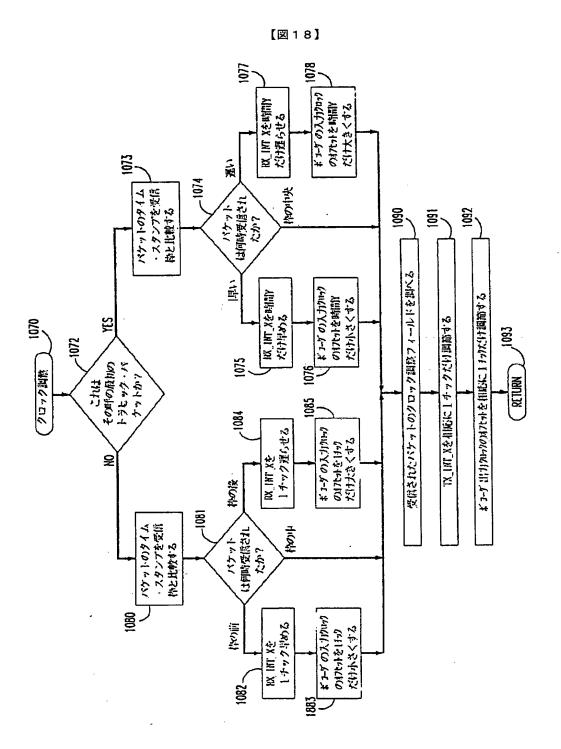




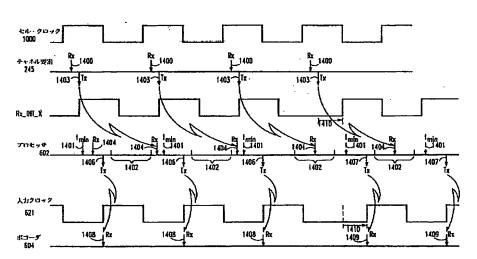


【図19】

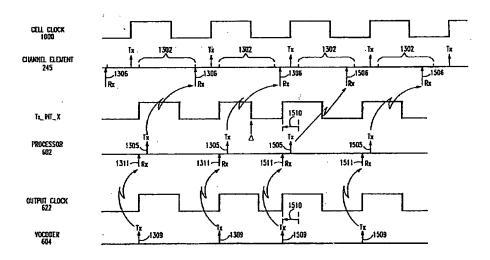




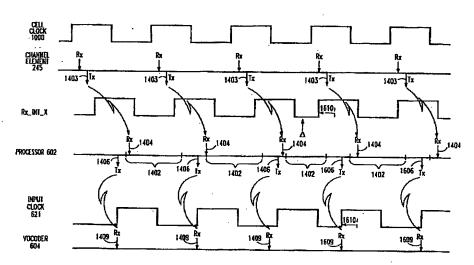
【図20】



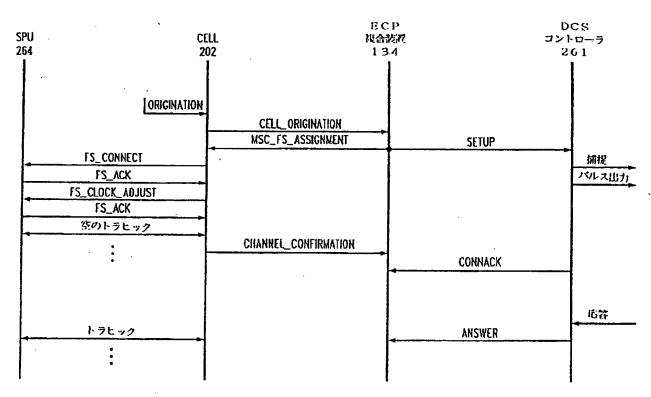
【図21】

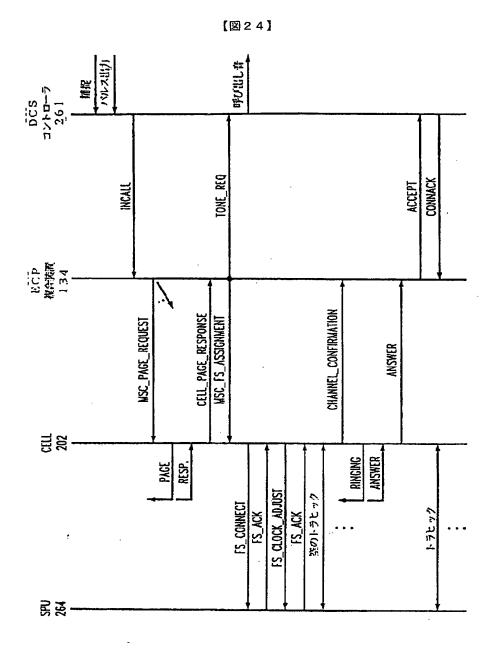


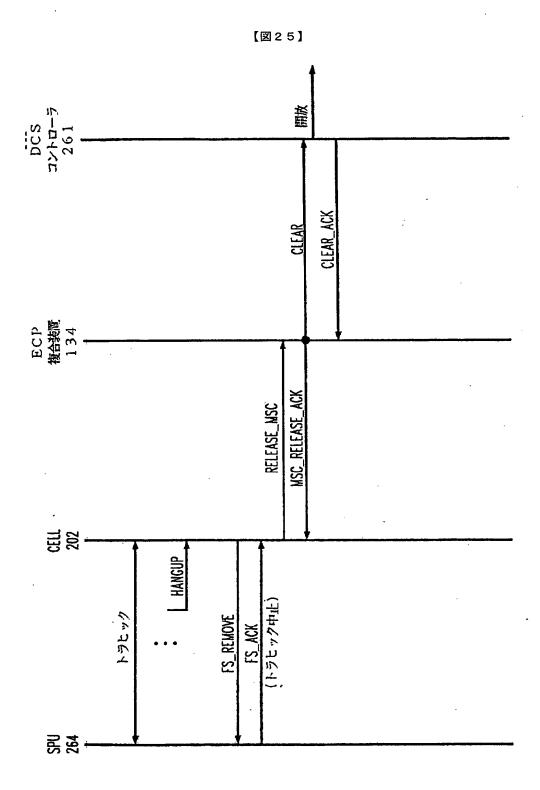




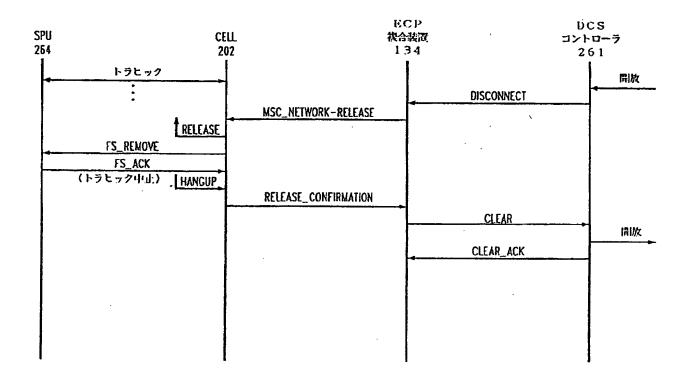
【図23】



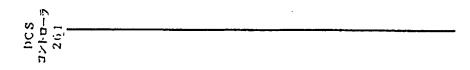


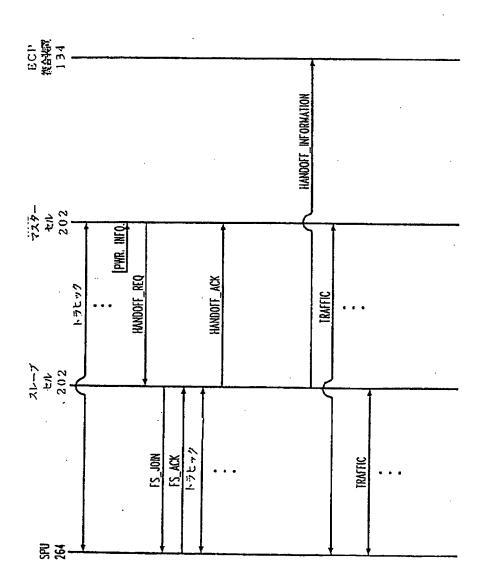


【図26】

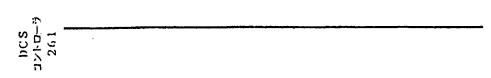


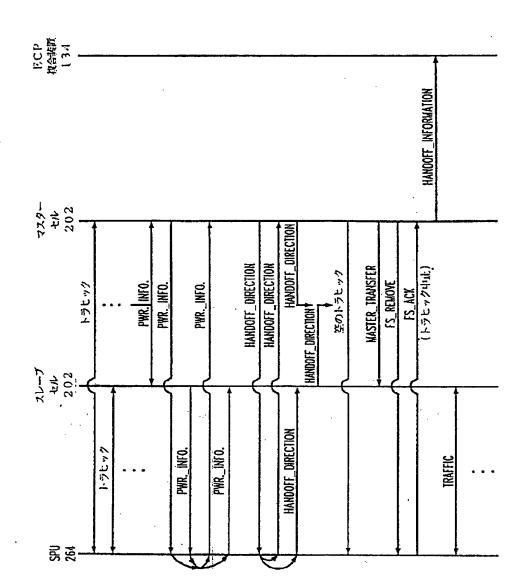
【図27】



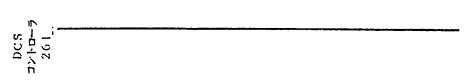


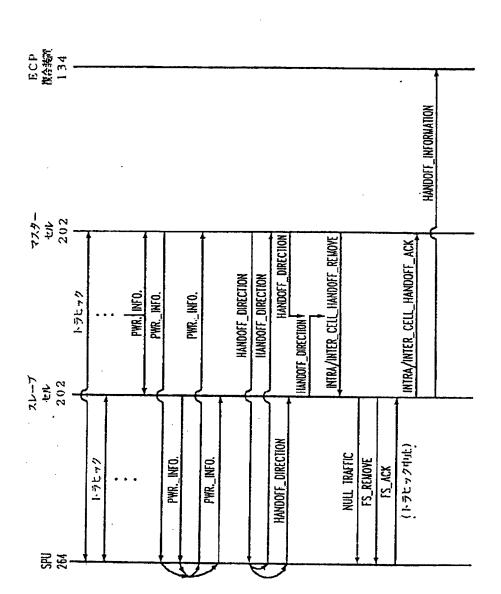




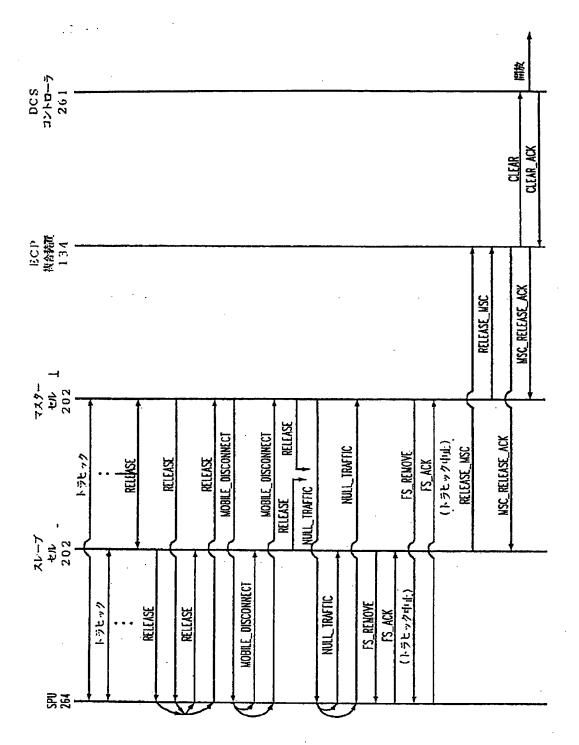






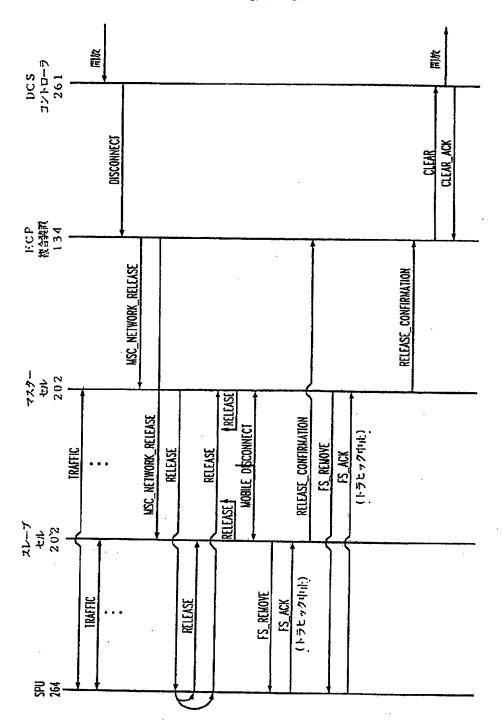


[図30]



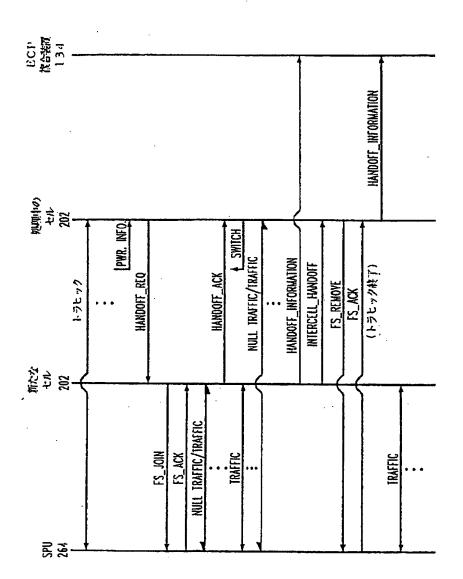
.



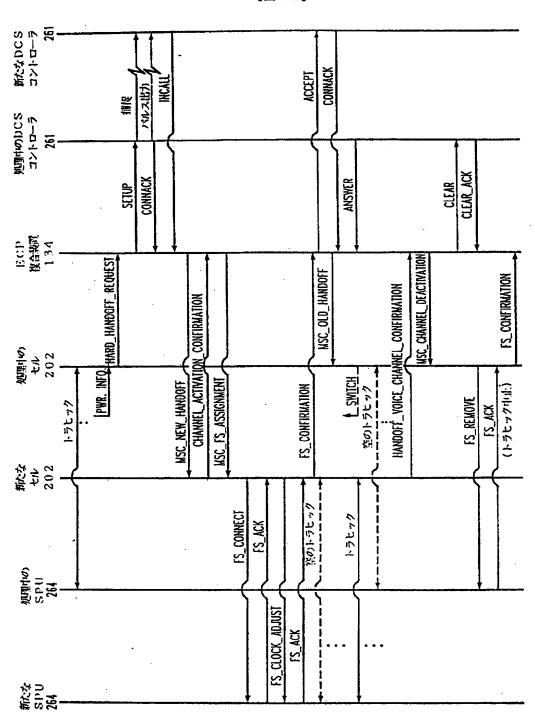


【図32】

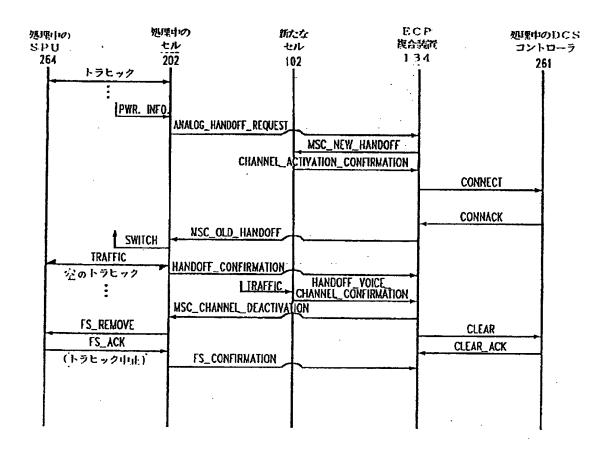




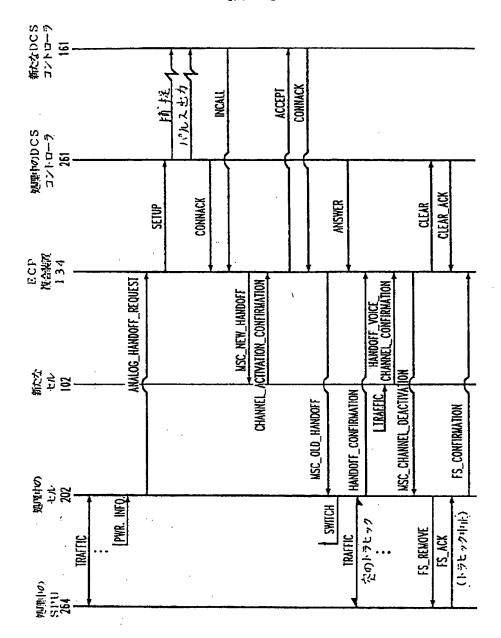
【図33】



【図34】



【図35】



フロントページの続き

(72)発明者 ミシェル エル. ハーンアメリカ合衆国 80020 コロラド ブルームフィールド、デイフィン ストリート

1524

(72) 発明者 リチャード エム. ハイドブレヒト アメリカ合衆国 80303 コロラド ボル ダー、オコーナー ロード 7736 (72) 発明者 ケルヴィン キーユィ ホ

アメリカ合衆国 08873 ニュージャージ ー サマセット、ハーレシュ ウェイ 232

(72) 発明者 ダグラス エー スペンサー アメリカ合衆国 80302 コロラド ボル ダー、ウィロー グレン コート 265